

## Polygon Triangulation

برای پیدا کردن مجموع کوتاهترین قطر ها به کمک برنامه نویسی پویا هر چند ضلعی را به بخش تقسیم میکنم و سعی میکنیم تمام قسمت های موجود را حساب کرده و مینیمم آنها را در هر مرحله برای چند ضلعی بزرگتر در نظر بگیریم

جدولی مانند شکل زیر داریم که در هر بخش  $i, z$  مقدار مجموع قطر های مینیمم در چند ضلعی تشکیل شده از  $i$  تا  $z$  را می نویسیم بنابر این کافی است مقدار  $0, n-1$  را بدست آوریم که به معنی کمترین مجموع قطر ها در چندضلعی داده شده میباشد

برای بدست آوردن هر یک از این مقادیر چندضلعی  $i$  تا  $z$  را به سه بخش یک مثلث و دو چند ضلعی تقسیم میکنیم یعنی: چندضلعی  $i$  تا  $k$  مثلث  $ikz$  و چندضلعی  $k$  تا  $z$ .

بنابر این می توان تعداد قطر های هر چندضلعی  $iz$  را به صورت زیر نوشت:

$$D[i][z] = \text{MIN} \{ D[i][k] + D[k][z] + \text{مجموع ضلعهای مثلث بین که قطر هستند} \} \quad (i < k < z)$$

برای تمام  $k$  های بین  $i$  مقدار مینیمم را حساب کرده و در  $D$  ذخیره میکنیم

مجموع ضلعهای مثلث بین که قطر هستند یعنی اینکه در مثلث  $ikz$  اضلاعی که در چندضلعی  $i$  تا  $z$  قطر هستند را حساب میکنم. میدانیم که  $iz$  یکی از اضلاع است پس کافی است دو ضلع  $ik$  و  $kz$  را چک کنیم ببینیم که کنار هم هستند یا نه سپس میتوان مقدار  $D[i][z]$  را حساب کرد.

در جدول  $D$  مقادیر زیر در حالت اولیه برابر صفر میباشند و کافی است مقادیر بعدی را به صورت قطری و بر حسب مقدار های حساب شده در جدول و به کمک فرمول بالا حساب کرد.

در این جدول مقادیری که شماره ستون کمتر از شماره سطر به اضافه  $3$  کمتر باشد صفر شده چون یا تشکیل چندضلعی نمی دهند یا مثلث هستند که قطر ندارند بنابر این بقیه مقادیر را پر میکنیم

Table 1

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
0	0	0	0						
1	0	0	0	0					
2	0	0	0	0	0				
3	0	0	0	0	0	0			
4	0	0	0	0	0	0	0		
5	0	0	0	0	0	0	0	0	
6	0	0	0	0	0	0	0	0	0
7	0	0	0	0	0	0	0	0	0
8	0	0	0	0	0	0	0	0	0

Point X lite

جهت پر شدن خانه ها نشان داده شده است.

**کد:**

دارای دو فایل main و Point می باشد که در Main گرافیک و منطق برنامه و در Point کلاس نقطه ها نوشته شده است.

Point:

کلاس ساده ای میباشد که فقط مختصات ایکس و ایگرگ داده شده را ذخیره میکند

مقادیر ایکس و ایگرگ را با مقدار داده شده ضرب در UNIT که برابر تعداد پیکسل های طول یک واحد صفحه کارتزین است ذخیره میکنیم  
این کلاس دارای متد distance میباشد یه یک نقطه دیگر دریافت میکند و فاصله تا آن نقطه را بر میگرداند.

Main:

متد start ابتدا صفحه را میکشیم یک خط افقی و یک خط عمودی در مرکز و بقیه خطوط را اضافه میکنیم و در قسمت پایینی صفحه مطلوب مسأله یعنی کمترین مجموع قطر ها را نشان میدهم.

در متد calculate مطلوب مسأله را حساب میکنیم ابتدا تعداد نقاط سپس مختصات نقاط وارد شده را میگیریم و برای هر کدام نمونه ای از کلاس Point میسازیم

سپس آرایه دو بعدی D که همان جدول صفحه بالا می باشد و آرایه دو بعدی diagonals که شامل لیستی از جنس Line میباشد در نظر میگیریم که `diagonal[i][j]` نشان دهنده ی خطوط قطر های چندضلعی i تا j میباشد.

و در انتها قصد داریم `D[0][n-1]` و `diagonal[0][n-1]` را بدست آوریم و بکشیم.  
و آن دو آرایه را مقدار دهی اولیه می کنیم.

```
75 public static double calculate(Group group) {
76     Scanner input = new Scanner(System.in);
77     int n = input.nextInt();
78
79     ArrayList<Point> points = new ArrayList<>();
80     for (int i = 0; i < n; i++) {
81         double x = input.nextInt() * UNIT;
82         double y = input.nextInt() * UNIT;
83
84         points.add(new Point(x, -y));
85     }
86
87     double[][] D = new double[n][n];
88     ArrayList<Line>[][] diagonals = new ArrayList[n][n];
89
90     for (int i = 0; i < n; i++) {
91         for (int j = 0; j < n; j++) {
92             D[i][j] = 0;
93             diagonals[i][j] = new ArrayList();
94         }
95     }
96 }
```

حال شروع میکنیم و در همان جهتی که در جدول کشیده شده است جدول را با فرمول داده شده پر میکنیم ابتدا از خانه هایی شروع میکنیم که اختلافات (s) ۳ است و تا انتها میرویم مقدار a نشان دهنده ی i و مقدار a+s برابر مقدار j است.

در هر مرحله از i بزرگتر از a تا کوچکتر از a+s مقدار مینیم حاصل را حساب میکنیم و در

$$D[i][j] = \text{MIN} \{ D[i][k] + D[k][j] + \text{مجموع ضلعهای مثلث بین که قطر هستند} \} \quad (i < k < j)$$

نخیره میکنیم.

برای "مجموع ضلعهای مثلث بین که قطر هستند" از متد dist استفاده میکنیم که شماره سه راس را (a, a+s, j) را به همراه لیست نقاط برای یافتن مختصات آنها به آن میدهم و چک میکند که آیا این نقاط همسایه هستند یا نه (در صورت همسایه بودن قطر نیستند ضلع میباشند) سپس مجموع قطر ها را بر میگرداند تا مقدار فرمول بالا محاسبه شود.

```

155 public static double dist(int a, int k, int b, ArrayList<Point> points) {
156     double sum = 0;
157     if (k - a > 1) {
158         sum += points.get(k).distance(points.get(a), UNIT);
159     }
160
161     if (b - k > 1) {
162         sum += points.get(k).distance(points.get(b), UNIT);
163     }
164
165     return sum;
166 }
167 }
168

```

و سپس برای قطر ها هم به همین صورت قطر های موجود در چندضلعی a تا a+s برابر مینیم مجموع قطر های a تا i و قطر های i تا a+s و اضلاع مثلث a i a+s که میتواند قطر باشد میباشد.

```

98 for (int s = 3; s < n; s++) {
99     for (int a = 0; a < n - s; a++) { // x = a , y = s + a
100         D[a][s + a] = Integer.MAX_VALUE;
101         for (int i = a + 1; i < s + a; i++) {
102             if (D[a][s + a] > D[a][i] + D[i][s + a] + dist(a, i, s + a, points)) {
103                 D[a][s + a] = D[a][i] + D[i][s + a] + dist(a, i, s + a, points);
104                 diagonals[a][s + a].clear();
105                 diagonals[a][s + a].addAll(diagonals[a][i]);
106                 diagonals[a][s + a].addAll(diagonals[i][a + s]);
107                 addDiagonal(a, i, s + a, points, diagonals[a][s + a]);
108             }
109         }
110     }
111 }

```

برای اینکه بدانیم کدام یک از اضلاع  $ai$  یا  $(a+s)i$  میتواند قطر باشد از متد `addDiagonal` استفاده میکنیم و شماره سه راس را  $(a+s)i$  را به همراه لیست نقاط برای یافتن مختصات آنها و لیست قطر ها به آن میدهیم تا در لیست قطر ها ذخیره کند

```

135 public static void addDiagonal(int a, int k, int b, ArrayList<Point> points, ArrayList<Line> d) {
136     if (k - a > 1) {
137         Line l = new Line(points.get(a).getX(), points.get(a).getY(),
138             points.get(k).getX(), points.get(k).getY());
139         l.setStroke(Color.GREEN);
140         l.setStyle("-fx-stroke-width: 1.5; ");
141
142         d.add(l);
143     }
144
145     if (b - k > 1) {
146         Line l = new Line(points.get(k).getX(), points.get(k).getY(),
147             points.get(b).getX(), points.get(b).getY());
148         l.setStroke(Color.GREEN);
149         l.setStyle("-fx-stroke-width: 1.5; ");
150
151         d.add(l);
152     }
153 }

```

چک میکند که آیا راس وسط یعنی  $i$  با راس های کناری اش پشت سر هم هستند (در این صورت قطر نیستند جز راس های چند ضلعی اند) در غیر این صورت یک خط میسازد و در لیست قطر های آن چند ضلعی ذخیره میکند.

و در انتها چندضلعی را میکشیم سپس قطر ها و مجموع مینیمم مطلوب را میکشیم و بر میگردانیم `D[0][n-1]` و `diagonal[0][n-1]`.

```

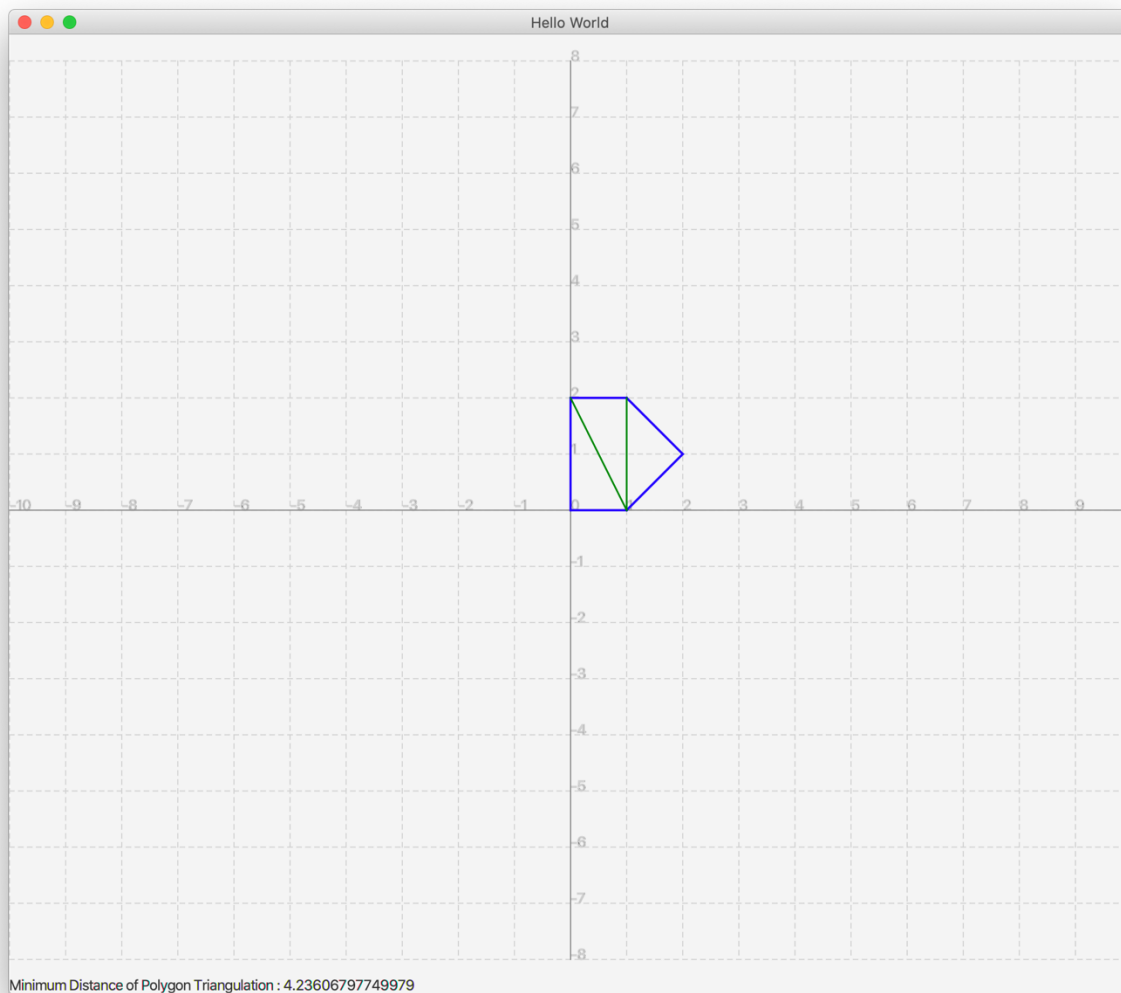
113 for (int i = 0; i < points.size(); i++) {
114     Line l = new Line(points.get(i).getX(),
115         points.get(i).getY(),
116         points.get((i + 1) % points.size()).getX(),
117         points.get((i + 1) % points.size()).getY());
118     l.setStroke(Color.BLUE);
119     l.setStyle("-fx-stroke-width: 2; ");
120     group.getChildren().add(l);
121 }
122
123
124 ArrayList<Line> ds = diagonals[0][n - 1];
125
126 for (Line l : ds) {
127     group.getChildren().add(l);
128 }
129
130 return D[0][n - 1];

```

اجرا:

ابتدا در ترمینال تعداد نقاط و سپس مختصات نقاط را می‌دهیم سپس شکل نمایش داده می‌شود.

```
5
0 0
1 0
2 1
1 2
0 2
Minimum Distance of Polygon Triangulation : 4.23606797749979
|
```



نمونه دیگر:

مقدار UNIT را کمتر میکنیم که شکل بزرگتر به خوبی نشان داده شود (UNIT = 20)

```
8
-5 -5
5 -5
10 0
10 5
5 10
-5 10
-10 5
-10 0
```

Minimum Distance of Polygon Triangulation : 70.38843615231784

