

Analiza algorytmów - Paweł Młyniec

Problem

Dane jest pomieszczenie, które w rzucie z góry jest wielokątem opisanym jako ciąg rzeczywisto-liczbowych współrzędnych jego wierzchołków. Wewnątrz pomieszczenia umieszczonych jest n kamer, z których i -ta kamera umieszczona jest w punkcie x_i, y_i , skierowana jest w kierunku opisanym przez b_i oraz obserwuje wycinek koła o promieniu r_i oraz kącie środkowym α_i . Zadaniem jest opracować metodę, która obliczy jaki odsetek powierzchni obserwowany jest przez dokładnie n kamer.

Rozwiązanie ogólne:

Rozwiązanie ogólne:

1. Wczytuję dane i umieszczam je w strukturach
2. Sprawdzam czy kamery znajdują się w pomieszczeniu
3. n razy losuję punkt w przestrzeni
4. sprawdzam czy punkt jest w wielokącie
5. jeśli jest to sprawdzam czy jest w zasięgu wszystkich
6. Liczę stosunek punktów w zasięgu kamer do tych poza nim

Rozwiązanie szczegółowe:

Program podzieliłem na trzy części: część która wylicza stosunek pól wielokąta, klasę "areaCounter". Klasę generującą wielokąt z kamerami, "polygonGenerator" oraz klasę odpowiedzialną za wyświetlanie "view".

W klasie "areaCounter" ciekawe są pod względem algorytmicznym dwie funkcje:

isPointInPolygon(Punkt p)

dla każdej krawędzi:

 sprawdź czy prosta poprowadzona z punktu p do (p.y, nieskończoność) przecina się z krawędzią

 sprawdź z której strony x się przecina

 jeśli z lewej

 kontynuuj

 jeśli z prawej

 dodaj do zmiennej cross jeden

Jeśli $cross \% 2$ jest parzyste to punkt leży poza pokojem w przeciwnym wypadku leży w pokoju.

Sprawdzenie przecięć obliczam z przyrównania funkcji linowej $y = ax + b$ przechodzącej przez wierzchołki oraz położenia x przecięcia, wstawiając $p.y$ do równania prostej.

`isPointInAllCameraView(polygon,punkt)`:

dla każdej kamery:

przyrównaj odległość od punktu od kamery do długości promienia

jeśli mniejsza

policz kąt prostej przechodzącej przez punkt oraz kamerę do pionu

jeśli pomiędzy b oraz $b + \alpha$ (czyli w kącie widzialności kamery)

sprawdź czy odcinek punkt-kamera przecina się z dowolną krawędzią

jeśli nie, dodaj do punktów obserwowanych przez kamery

w przeciwnych wypadkach dodaj do punktów nieobserwowanych przez kamery

Przykład:

dla $p = (2,0)$ oraz wielokąta $a=(0,2)$ $b=(4,2)$ $c=(2,4)$ algorytm postąpi następująco:

weźmie krawędź ab

policzy x przecięcia z wzoru $\text{przecięcie.x} = a.x + (p.y - a.y) * (a.x - b.x) / (a.y - b.y)$

$\text{przecięcie.x} = 2 + (2 - 0) * (2 - 2) / (0 - 4) = 2$

przecięcie.x leży pomiędzy $(a.x \text{ i } b.x)$ oraz $p.x < \text{przecięcie.x}$

dodaje jeden do zmiennej `cross`

weźmie krawędź bc

policzy x przecięcia

$\text{przecięcie.x} = 2 + (2 - 4) * (2 - 4) / (4 - 2) = 4$

przecięcie.x leży na $(b.x \text{ i } c.x)$ oraz $p.x < \text{przecięcie.x}$

dodaje jeden do zmiennej `cross`

weźmie krawędź ca

policzy x przecięcia

$\text{przecięcie.x} = 4 + (2 - 2) * (4 - 2) / (2 - 0) = 4$

przecięcie.x nie leży na $(c.x \text{ i } a.x)$ oraz $p.x < \text{przecięcie.x}$

nie dodaje jeden do zmiennej `cross`

$\text{cross} \% 2 = 0 \Rightarrow$ punkt leży poza wielokątem

Algorytm użyty do tworzenia wielokąta:

- 1.Wygeneruj dwie list losowych współrzędnych x i y
- 2.Posortuj je
- 3.Wyzoluj ekstrema
- 4.Losowo podziel punkty na dwie części
- 5.Zbuduj z punktów losowe wektory które następnie dobierz w pary
- 6.Posortuj wektory względem kąta
- 7.Ułóż je w wielokąt który przenieś do punktów początkowych układu

Złożoność algorytmu

W moim programie spodziewam się złożoności $O(n)$ względem liczby krawędzi. Wynika to z faktu,

Że algorytm sprawdza po kolei przecięcia tworzonych prostych z każdą krawędzią. Jeśli natomiast liczyć względem kamer dążących do nieskończoności jak i krawędzi to złożoność pesymistyczna wyszłaby $O(n*m)$ gdzie n to liczba krawędzi a m liczba kamer. Wynika to z faktu, że dla punktu wylosowanego algorytm sprawdza czy nie jest w zasięgu każdej z kamer których jest m przy czym takie sprawdzenie ma też złożoność liniową. Można także dodać jako złożoność liczbę punktów monte carlo co powoduje wymnożenie złożoności p krotnie bo p razy wykonujemy sprawdzenie punktu.

Finalnie spodziewam się złożoności $O(n*m*p)$ przy wszystkich parametrach dążących do nieskończoności lub $O(n)$ zakładając że liczba punktów monte carlo i liczba kamer jest stała.

Dla wielokąta z małym pokryciem kamer:

	Vertices	Cameras	Result	PointsNr	Time	q(n)
0	4	50	0	1000	0.04811692238	0.06099531073
1	8	50	0	1000	0.02604818344	0.2253444382
2	16	50	0	1000	0.01687431335	0.6957098805
3	32	50	0	1000	0.02743625641	0.855774662
4	64	50	0	1000	0.05299425125	0.8861056624
5	128	50	0	1000	0.09480786324	0.9906036167
6	256	50	0	1000	0.1820108891	1.031993335
7	512	50	0	1000	0.3756680489	1
8	1024	50	0	1000	0.7449345589	1.008593424
9	2048	50	0	1000	1.497616053	1.003376128
10	4096	50	0	1000	2.961431742	1.014828182
11	8192	50	0	1000	5.996341467	1.002392678
12	16384	50	0	1000	12.10487199	0.993102411

						6
13	32768	50	0	1000	24.34124756	0.987737176 1
14	65536	50	0	1000	51.19084787	0.939338031 1
15	100000	50	0	1000	89.46648955	0.820113387 2

Widać, że złożoność jest prawie liniowa poza przypadkiem na samym początku. Dzieje się tak dlatego, że podczas sprawdzania czy punkt jest w zasięgu kamer, jeśli sprawdzi, że nie jest w pierwszej przerywa sprawdzanie. Powoduje to od 0 dom-krotnego zwiększenia złożoności. Dalej pozostaje liniowa ale widać różnice w asymptocie $O(T(n))$. Dla bardzo dużych instancji problemu także widoczne jest odchylenie od założonej asymptoty, a dzieje się to dlatego, iż dane przestają się mieścić w najszybszych kieszeniach pamięci.

Dla wielokąta z różnym pokryciem kamer (z większą ilością i średnim kątem):

	Vertices	Cameras	Result	PointsNr	Time	
0	4	500	0.300411522 6	1000	1.276622772	0.018793979
1	8	500	0.231647634 6	1000	1.30455327	0.036783199 46
2	16	500	0.179640718 6	1000	0.308144092 6	0.311449379 1
3	32	500	0.049079754 6	1000	0.152897834 8	1.255364884
4	64	500	0.004784688 995	1000	0.293884515 8	1.306244884
5	128	500	0.015789473 68	1000	0.423457384 1	1.813099309
6	256	500	0.035294117 65	1000	0.967785596 8	1.586653682
7	512	500	0.120879120 9	1000	3.071081161	1
8	1024	500	0.082352941 18	1000	3.105618954	1.977757869
9	2048	500	0	1000	5.669877052	2.166594537
10	4096	500	0	1000	10.45163679	2.350698726

11	8192	500	0	1000	28.08767867	1.749425403
12	16384	500	0	1000	49.95182395	1.967387563
13	32768	500	0	1000	86.27943349	2.278053835
14	65536	500	0	1000	126.0154681	3.119445529
15	100000	500	0	1000	84.49349928	7.09901406

Widzimy tutaj, że asymptota zależy od wyniku czyli liczby kamer w których punkty są wudzialne.