

# Praca domowa 03 - plane

Szlachetka Miłosz  
Nr albumu. 114014

## 1.Cel zadania

Celem zadania była implementacja programu w języku Java z wykorzystaniem technologii servletów. Program ten odczytuje z SQL-owej bazy danych współrzędne x, y, z punktów. Ze zbioru punktów (x,y) wyznacza podobszary dla  $z = \text{const}$  i oblicza pola owych podobszarów i zwraca wartość największego z nich z dokładnością do 5 miejsc po przecinku.

## 2.Realizacja zadania

Program zawarty jest w jednym pliku Plain.java:

**class Point** reprezentuje punkt na płaszczyźnie

- atrybuty
  - **float x, y** współrzędne punktu
- metody
  - gettery i settery
  - konstruktor bezargumentowy oraz z argumentami "x", "y"
  - **public float getTheta(Point p)** oblicza kąt theta między wektorem(wyznaczonym z punktów: "p" oraz aktualnego), a osią OX.
  - **public float getDistance(Point p)** oblicza odległość między dwoma punktami(aktualnym oraz "p") na płaszczyźnie
  - **public boolean equals(Object obj) (@Override)** metoda, która sprawdza czy podany w parametrze obiekt jest równy aktualnemu obiektowi (Sprawdzone są współrzędne "x", "y" oraz czy "obj" nie jest nullem i czy posiada tą samą klasę)
  - **public int hashCode() (@Override)** oblicza hashCode na podstawie współrzędnych "x", "y".

**class PointsComparator implements Comparator<Point>** klasa służąca do porównywania punktów

- atrybuty
  - **Point lowestPoint** przechowuje punkt, który posiada najmniejszą wartość parametru "y" lub "x" jeżeli punkty posiadają tą samą wartość zmiennej "y"
- metody
  - **public int compare(Point p1, Point p2) (@Override)** porównuje punkty "p1" i "p2". Korzystając z metody **getTheta** porównuje kąt nachylenia wektorów do osi OX. Jeżeli wektor utworzony z "p1" i "lowestPoint" posiada większy kąt niż wektor utworzony z "p2" i "lowestPoint" to zwraca 1, jeżeli mniejszy -1. Jeżeli kąty są równe to sprawdzana jest odległość między punktami "p1" i

"lowestPoint" oraz "p2" i "lowestPoint" przy użyciu metody **getDistance**. Jeśli odległość odległość "p1" od "lowestPoint" jest większa niż odległość "p2" do "lowestPoint" to zwracana jest wartość 1, w przeciwnym wypadku -1.

**class GrahamScan** zawiera implementację algorytmu Grahama do tworzenia otoczki wypukłej na płaszczyźnie

- metody

- **public Point getLowestPoint(List<Point> points)** z listy punktów "points" zwraca ten, który posiada najmniejszą wartość współrzędnej "y" lub najmniejszą wartość współrzędnej "y" oraz "x".
- **private Set<Point> getSortedPoints(List<Point> points)** dla listy punktów "points" tworzy posortowany zbiór punktów (TreeSet). Sortowanie jest realizowane przy użyciu metody **compare** z klasy **PointsComparator**, której opis znajduje się wyżej.
- **private boolean areCollinear(List<Point> points)** sprawdza czy lista punktów "points" składa się tylko i wyłącznie z punktów leżących w jednej linii prostej. Jeśli rozmiar listy jest mniejszy lub równy jeden lub punkty leżą na jednej prostej to zwraca true, w przeciwnym wypadku false.
- **private int turn(Point p1, Point p2, Point p3)** określa kierunek sprawdzania punktów 2D "p1", "p2", "p3". Oblicza iloczyn wektorowy dla trzech punktów (wektorów) "p1", "p2", "p3". Jeśli otrzymana wartość jest mniejsza od zera zwraca -1 co oznacza kierunek zgodnie ze wskazówkami zegara, jeśli iloczyn wektorowy jest większy niż zero to zwracana jest wartość 1, co świadczy o tym, że kierunek jest przeciwny do ruchu wskazówek zegara. Jeśli iloczyn wektorowy wyniósł zero zwracana jest wartość 0 i oznacza to, że wektory leżą na tej samej prostej.
- **public List<Point> getConvexHull(List<Point> points)** wyznacza otoczkę wypukłą dla podanej listy punktów ("points"). W metodzie tworzona jest lista posortowanych punktów "sortedPoints" (sortowanie z użyciem metody **getSortedPoints**, opisaną wyżej). Jeśli posortowana lista zawiera mniej niż 3 elementy lub elementy leżą w jednej linii (sprawdzanie z użyciem metody **areCollinear** opisaną powyżej) to zwraca null. Następnie tworzony jest stos i umieszczane są w nim pierwsze dwa elementy z posortowanej listy punktów ("sortedPoints"). W pętli sprawdzanie jest położenie 3 ostatnich punktów (tzn. ostatnie 2 punkty na stosie i aktualnie sprawdzany punkt). Jeśli punkt "p2" leży na zewnątrz trójkąta p1lowestPointp3 to może należeć do otoczki wypukłej, jeśli natomiast leży wewnątrz to znaczy, że nie może należeć do otoczki i zostaje usunięty ze stosu. Jeśli punkty leżą na tej samej prostej to na stos dokładany jest aktualnie sprawdzany punkt. Po zakończeniu pętli tworzona jest lista uporządkowanych punktów, tworzących otoczkę wypukłą.

- **protected void processRequest(HttpServletRequest request, HttpServletResponse response) throws ServletException, IOException** służy do obsługi żądań GET oraz POST. W tej metodzie ustawiane jest kodowanie UTF-8 na żądanie jak i odpowiedź. Następnie sprawdzany jest URL potrzebny do połączenia z bazą danych i pobierana jest

jego wartość. Później pobierane są dane z bazy danych. Z pobranych danych tworzone są punkty 2D i umieszczane w strukturze **Map<Float, List<Point>>**. Punkty te są pogrupowane ze względu na wartość zmiennej "z" (zmienna "z" jest kluczem w mapie). Następnie tworzona jest otoczka wypukła dla podanych zbiorów punktów, i dla każdej otoczki obliczane jest jej pole powierzchni. Na końcu zostaje wypisana wartość największego pola powierzchni z dokładnością do 5 miejsc po przecinku.

- **private ResultSet getResultsFromDB(String db) throws SQLException, ClassNotFoundException** zestawia połączenie z bazą danych dla podanego URL (parametr "db"). Następnie wykonywane jest zapytanie do bazy danych, a otrzymane wyniki zostają zwrócone.

- **private Map<Float, List<Point>> createPoints(ResultSet rs) throws SQLException** z danych pochodzących z zapytania do SQL-owej bazy danych tworzy mapę **Map<Float, List<Point>>**, której kluczem jest wartość zmiennej "z", natomiast wartościami są listy punktów posiadające tę samą wartość zmiennej "z". Zwraca utworzoną mapę.

- **private float calculatePolygonArea(List<Point> points)** oblicza pole dowolnego wielokąta wypukłego przy użyciu współrzędnych jego wierzchołków. Obliczanie pola powierzchni uzyskiwane jest zgodnie z podanym poniżej wzorem

- **private float findMaxArea(Map<Float, List<Point>> pointsMap)** z pomocą metody **getConvexHull** wyznacza otoczkę wypukłą dla listy punktów, a następnie przy użyciu metody **calculatePolygonArea** wyznacza jej pole. Operacja ta powtarzana jest dla każdej listy punktów. Zwraca największą uzyskaną wartość pola powierzchni.

### 3. Mechanizm działania programu

Początkowo z żądania pobierana jest wartość, która określa parametry połączenia z bazą danych. Jeśli pobrany parametr ma wartość null to następuje przerwanie programu. Jeśli wartość nie jest null, to jest ona kodowana zgodnie ze standardem UTF-8 po to aby poprawnie obsłużyć polskie znaki. Następnie zestawiane jest połączenie z bazą danych (przy użyciu pobranego parametru). Potem wykonywane jest zapytanie do bazy danych i otrzymywane są wyniki. Z otrzymanych wyników tworzone są listy obiektów typu **Point** (punkt posiadający współrzędne "x", "y"). Listy te są grupowane ze względu na wartość parametru "z" tzn. w jednej liście znajdują się tylko te punkty, które mają tę samą wartość parametru "z". Do przechowywania danych w taki sposób użyto struktury **Map<Float, List<Point>>**. Następnie w pętli dla każdej listy punktów (pogrupowanych ze względu na wartość "z") wyznaczana jest otoczka wypukła przy pomocy **algorytmu Grahama**. Dla uzyskanej otoczki obliczane jest pole powierzchni zgodnie ze wzorem podanym poniżej

$$area = \left| \frac{(x_1 y_2 - y_1 x_2) + (x_2 y_3 - y_2 x_3) + \dots + (x_n y_1 - y_n x_1)}{2} \right|$$

Po zakończeniu wszystkich iteracji pętli zostaje znalezione maksymalne pole powierzchni otoczki wypukłej. Na końcu wartość ta jest wypisywana z dokładnością do 5 miejsc po przecinku.

## Algorytm Grahama:

1. Z listy punktów wybierany jest ten, którego wartość współrzędnej  $y$  jest najmniejsza lub jeśli jest więcej niż 1 punkt o najniższej wartości współrzędnej  $y$  to znajdujący się ten, który ma najmniejszą wartość współrzędnej  $x$ . Punkt ten oznaczany jest jako  $O$ .
2. Lista punktów jest sortowana ze względu na kąt nachylenia wektorów (punktów) do osi  $OX$ , przy czym za początek układu współrzędnych uznaje się punkt otrzymany z kroku nr.1. Jeśli punkty posiadają ten sam kąt nachylenia  $\theta$ , to porównywana jest ich odległość od punktu otrzymanego z kroku nr.1.
3. Dla posortowanej listy punktów przeglądane są od początku trójki punktów  $(A,B,C)$  przy czym przesuwanie następuje o jedną pozycję. W pętli:
  - jeśli punkt środkowy  $(B)$  jest na zewnątrz trójkąta  $AOC$  to może należeć do otoczki wypukłej
  - jeśli punkt środkowy  $(B)$  leży wewnątrz trójkąta  $AOC$  to nie należy do otoczki wypukłej. Punkt  $B$  jest usuwany z listy i następuje cofnięcie się o jedną pozycję w liście.