

## Algorytmy geometryczne laboratorium 2

### 1.Cel ćwiczenia

Celem ćwiczenia jest zapoznanie się z algorytmami wyznaczania otoczki wypukłej (tj. algorytmem grahama i algorytmem jarvisa), oraz porównanie czasów działania tych algorytmów.

### 2.Wprowadzenie i przygotowanie do ćwiczenia

Do wykonania ćwiczenia wykorzystałem język python z następującymi bibliotekami, **math** - do implementacji funkcji matematycznych i losowania liczb, **numpy** - do losowania liczb, **matplotlib** - do wizualizacji otrzymanych wyników i danych. **functools** - biblioteka z narzędziami dla funkcji wyższego rzędu, użyta tutaj przy sortowaniu zbioru punktów.

### 3.Wygenerowane zbiory danych na których pracowałem

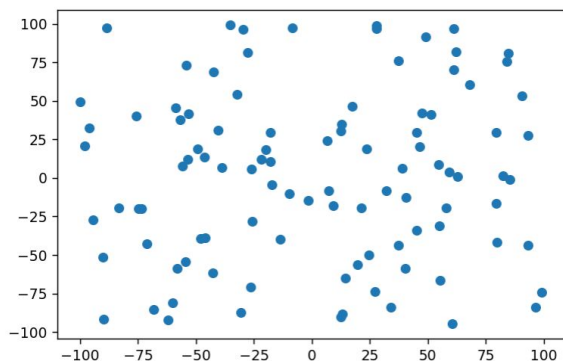
**zbiór A** - 100 losowo wygenerowanych punktów o współrzędnych z przedziału  $[-100,100]$

**zbiór B** - 100 losowo wygenerowanych punktów leżących na okręgu o środku  $(0,0)$  i promieniu  $R = 10$

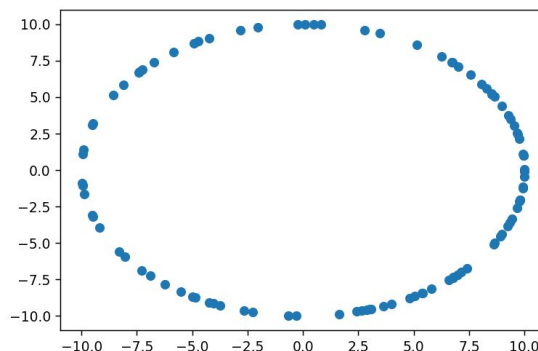
**zbiór C** - 100 losowo wygenerowanych punktów leżących na bokach prostokąta o wierzchołkach  $(-10, 10)$ ,  $(-10,-10)$ ,  $(10,-10)$ ,  $(10,10)$

**zbiór D** - zawierający wierzchołki kwadratu  $(0, 0)$ ,  $(10, 0)$ ,  $(10, 10)$ ,  $(0, 10)$  oraz punkty wygenerowane losowo w sposób następujący: po 25 punktów na dwóch bokach kwadratu leżących na osiach i po 20 punktów na przekątnych kwadratu.

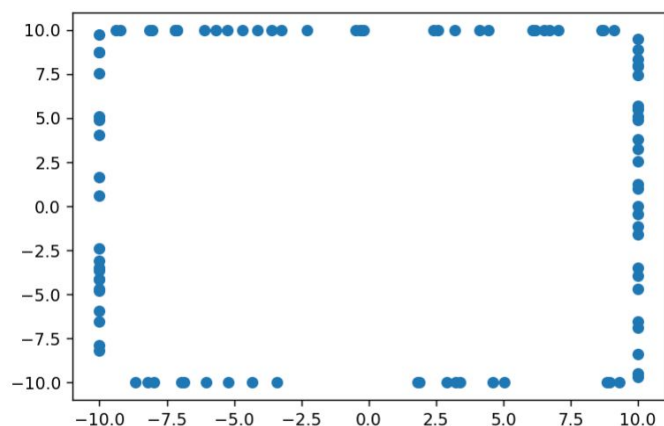
rys 1.1 punkty ze zbioru A



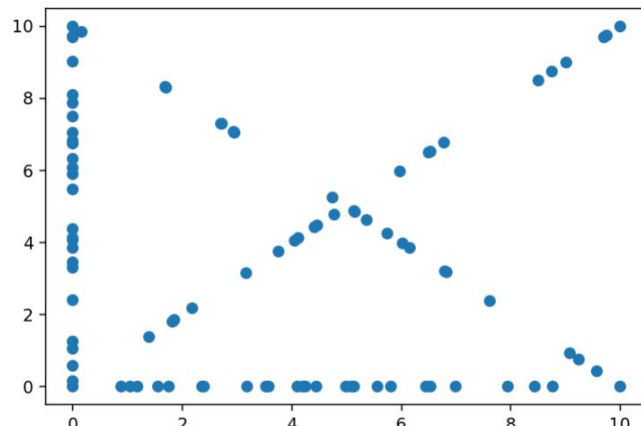
rys 1.2 punkty ze zbioru B



rys 1.3 punkty ze zbioru C



rys 1.4 punkty ze zbioru D

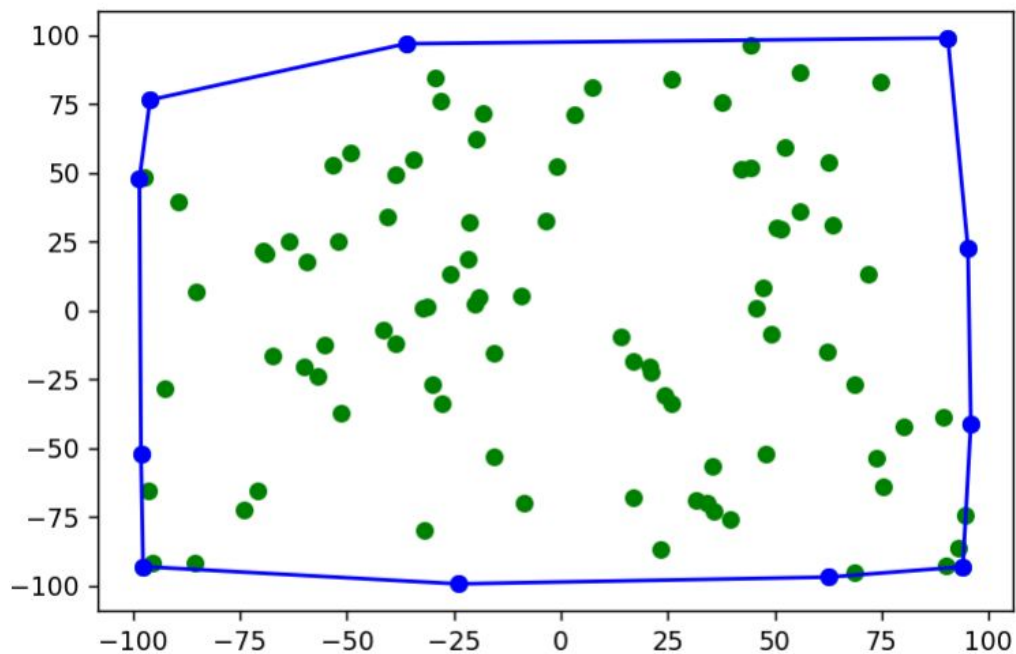


#### 4. Prezentacja działania algorytmów dla powyższych zbiorów

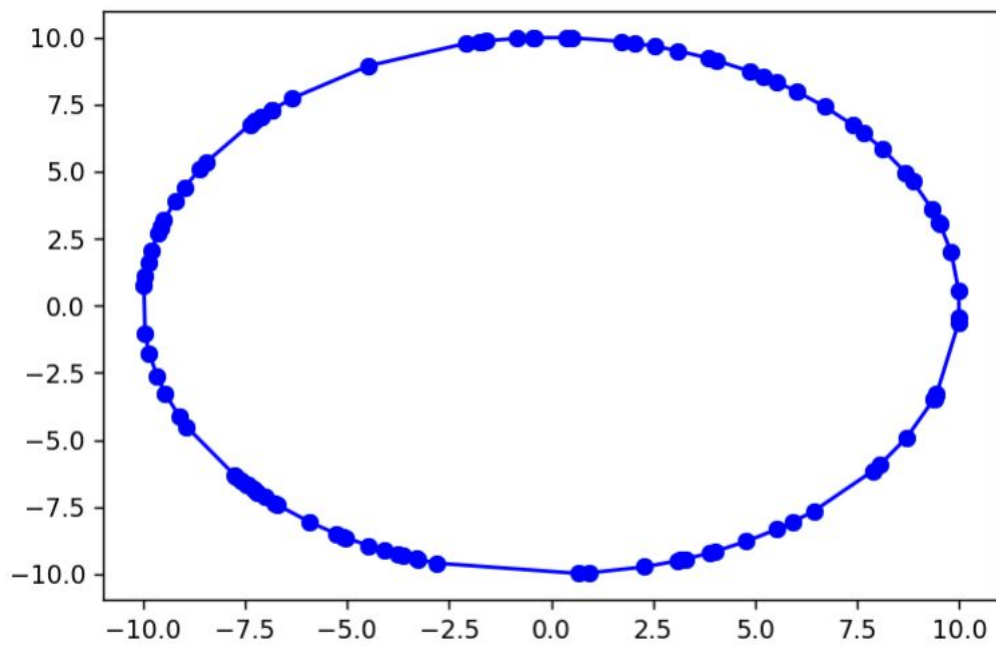
##### 4.1 Algorytm Jarvisa

Poniższe rysunki przedstawiają otoczkę wyznaczoną na powyższych zbiorach za pomocą algorytmu Jarvisa. Niebieskim kolorem zaznaczone krawędzie otoczki

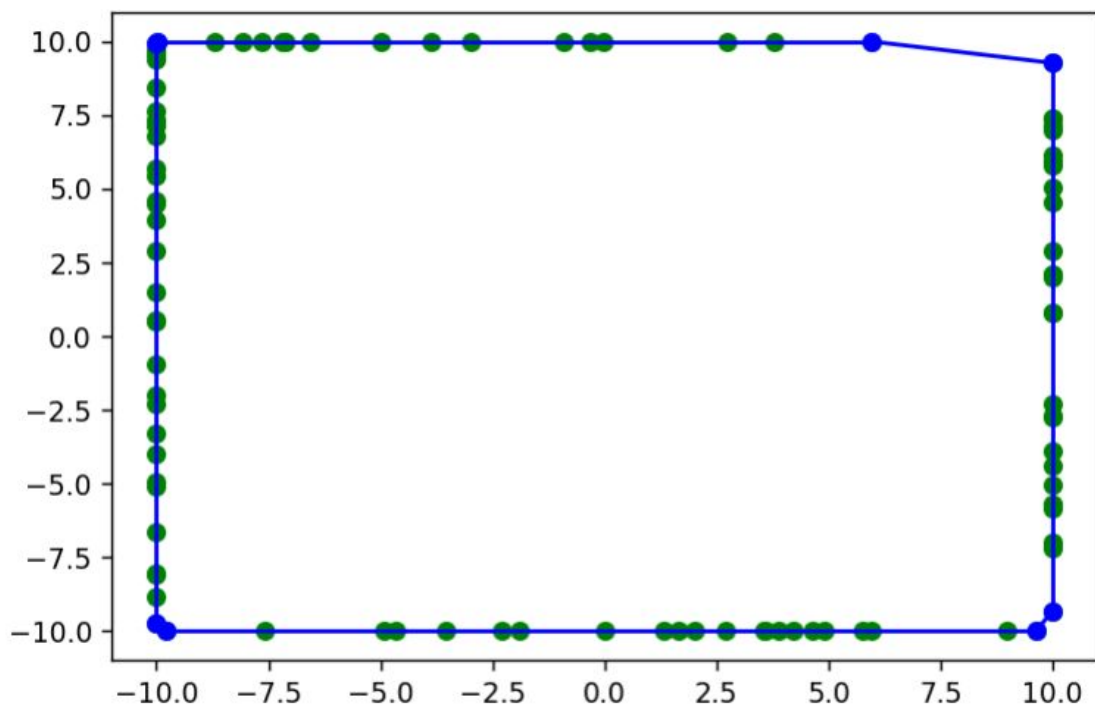
rys 2.1 działanie algorytmu Jarvisa na zbiorze A



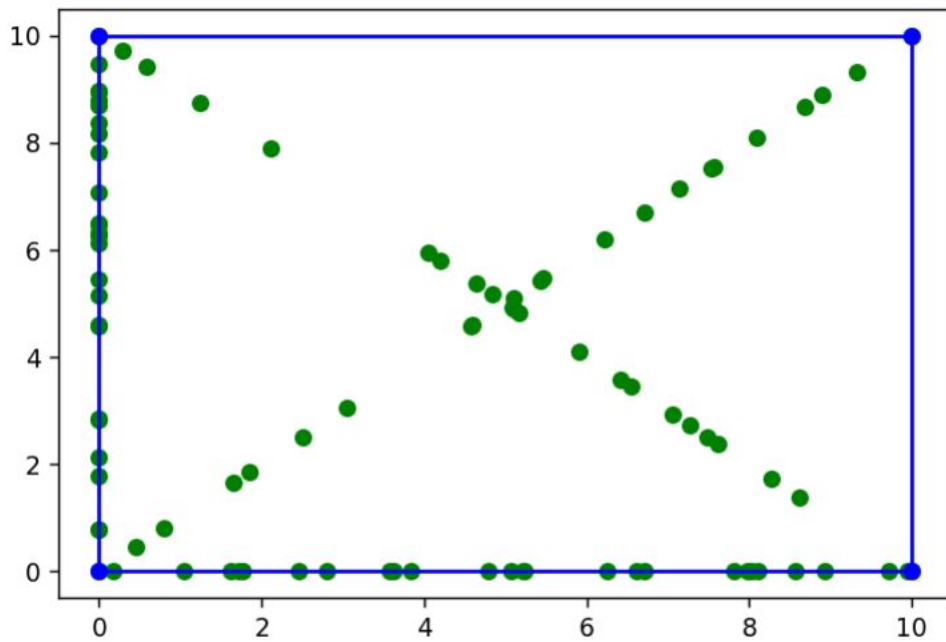
rys 2.2 działanie algorytmu Jarvisa na zbiorze B



rys 2.3 działanie algorytmu Jarvisa na zbiorze C



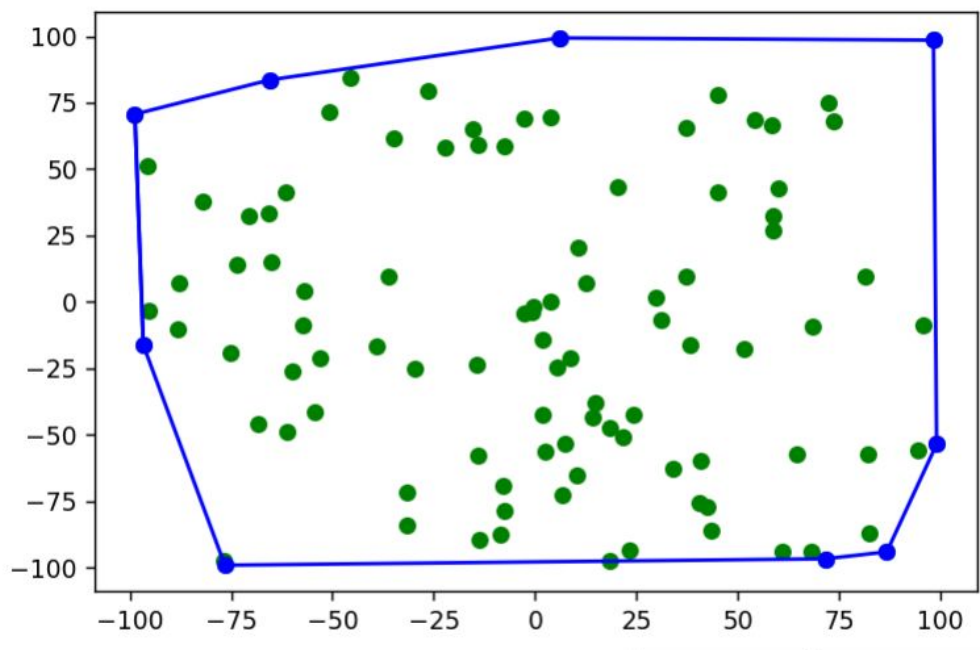
rys 2.4 działanie algorytmu Jarvisa na zbiorze D



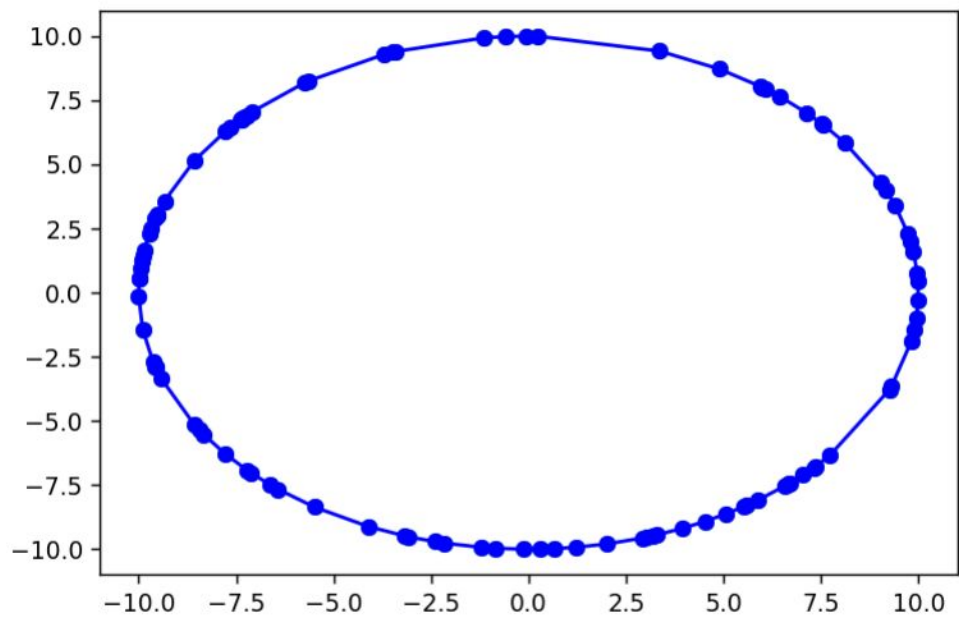
#### 4.1 Algorytm Grahama

Poniższe rysunki przedstawiają otoczkę wyznaczoną na powyższych zbiorach za pomocą algorytmu Grahama. Niebieskim kolorem zaznaczone krawędzie otoczki.

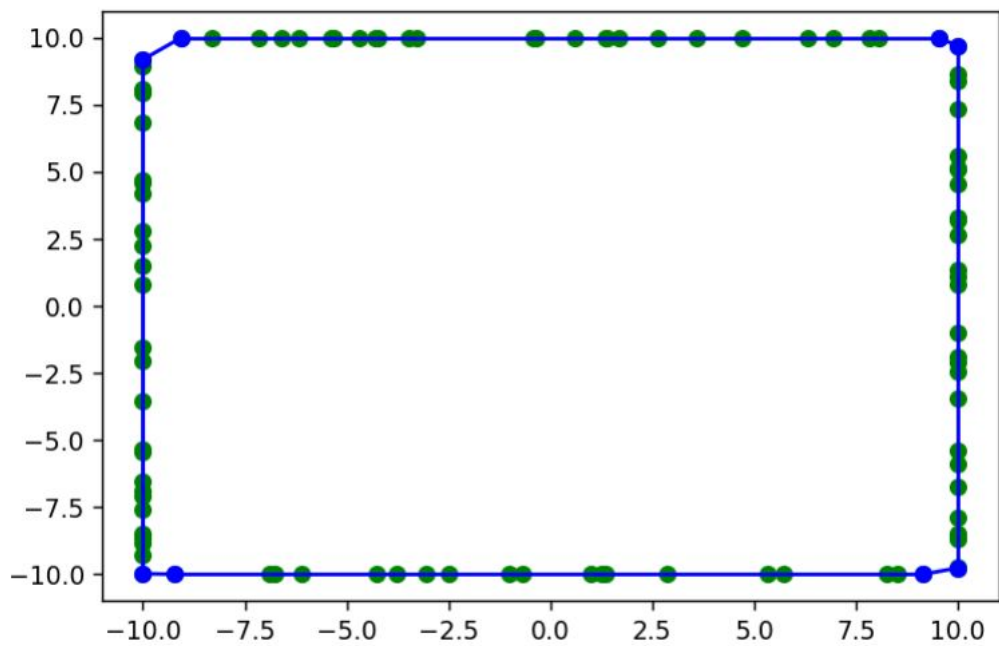
rys 2.5 działanie algorytmu Grahama na zbiorze A



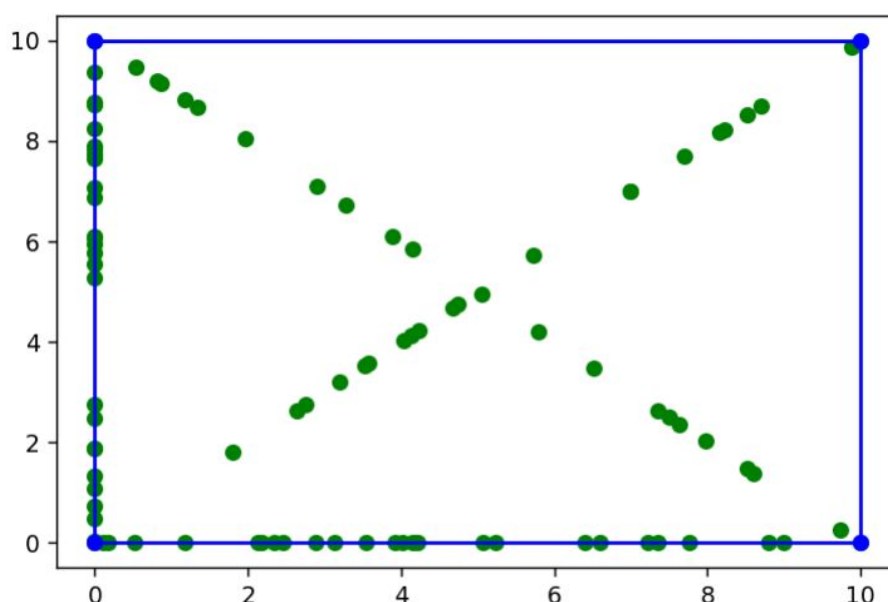
rys 2.6 działanie algorytmu Grahama na zbiorze B



rys 2.7 działanie algorytmu Grahama na zbiorze C



rys 2.8 działanie algorytmu Grahama na zbiorze D



## 5. Porównanie szybkości algorytmów na zbiorach o różnej wielkości

Jedynym parametrem który był modyfikowany w teście szybkości była ilość punktów w zbiorach. Czas był mierzony bez rysowania zbiorów aby uzyskać wyniki jak najbliższe rzeczywistej szybkości algorytmów.

### 5.1 Porównanie algorytmów na zbiorze A

tabela 1.1 porównania czasu działania algorytmów na zbiorze A

Ilość punktów w zbiorze	czas dla algorytmu Jarvis [s]	czas dla algorytmu Grahama [s]
100	0.002001047134399414	0.0020194053649902344
1000	0.023998737335205078	0.02700519561767578
10000	0.19298529624938965	0.17099738121032715
100000	3.2080249786376953	2.489002227783203
500000	15.318148136138916	16.409810304641724
1000000	45.89803457260132	32.6230046749115

## 5.2 Porównanie algorytmów na zbiorze B

tabela 1.2 porównania czasu działania algorytmów na zbiorze B

Ilość punktów w zbiorze	czas dla algorytmu Jarvisa [s]	czas dla algorytmu Grahama [s]
100	0.014998435974121094	0.0029969215393066406
1000	0.7980203628540039	0.02097797393798828
10000	111.21293234825134	0.2479875087738037
100000	> 3 h *	2.3580055236816406
500000	> 3 dni *	15.046174049377441
1000000	> 1 tydz *	137.30884265899658

\* czasy szacowane za pomocą złożoności obliczeniowej

## 5.3 Porównanie algorytmów na zbiorze C

tabela 1.3 porównania czasu działania algorytmów na zbiorze C

Ilość punktów w zbiorze	czas dla algorytmu Jarvisa [s]	czas dla algorytmu Grahama [s]
100	0.0010018348693847656	0.0019996166229248047
1000	0.01600027084350586	0.028021812438964844
10000	0.0907280445098877	0.2100205421447754
100000	0.9450232982635498	3.22998046875
500000	5.903012275695801	31.04051423072815
1000000	12.922511100769043	102.02523350715637

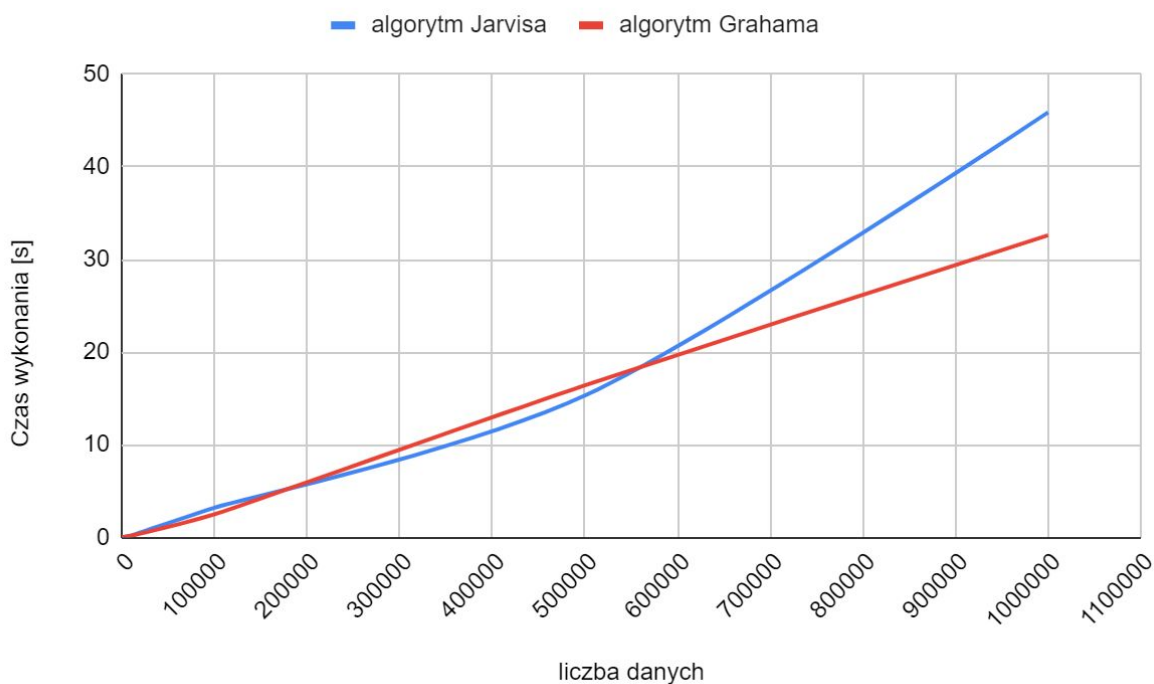
## 5.4 Porównanie algorytmów na zbiorze D

tabela 1.4 porównania czasu działania algorytmów na zbiorze D

Ilość punktów na bokach	Ilość punktów na przekątnych	czas dla algorytmu Jarvisa [s]	czas dla algorytmu Grahama [s]
25	25	0.0	0.00199317932128906
250	250	0.00800156593322753	0.01600170135498047
2500	2500	0.06097579002380371	0.10617685317993164
25000	25000	0.48302221298217773	1.807999849319458
2500000	250000	5.321664810180664	122.89200735092163

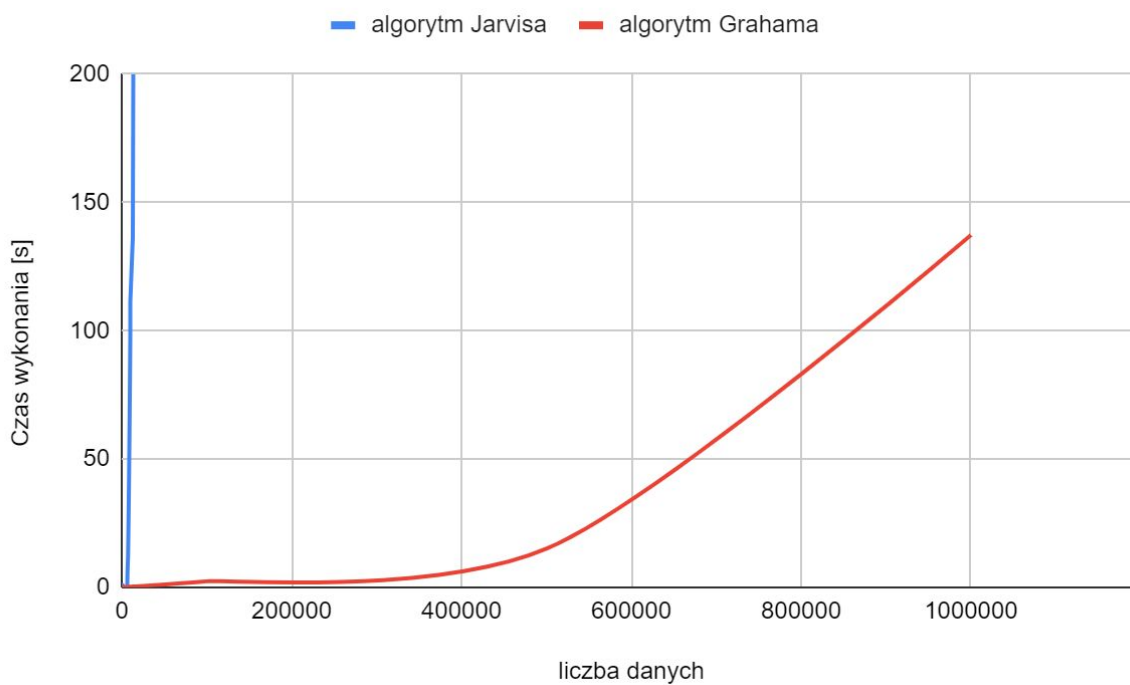
## 6. Ilustracja czasów wykonania algorytmów

rys 3.1 wykres czasów wykonania od ilości punktów, dla zbioru A

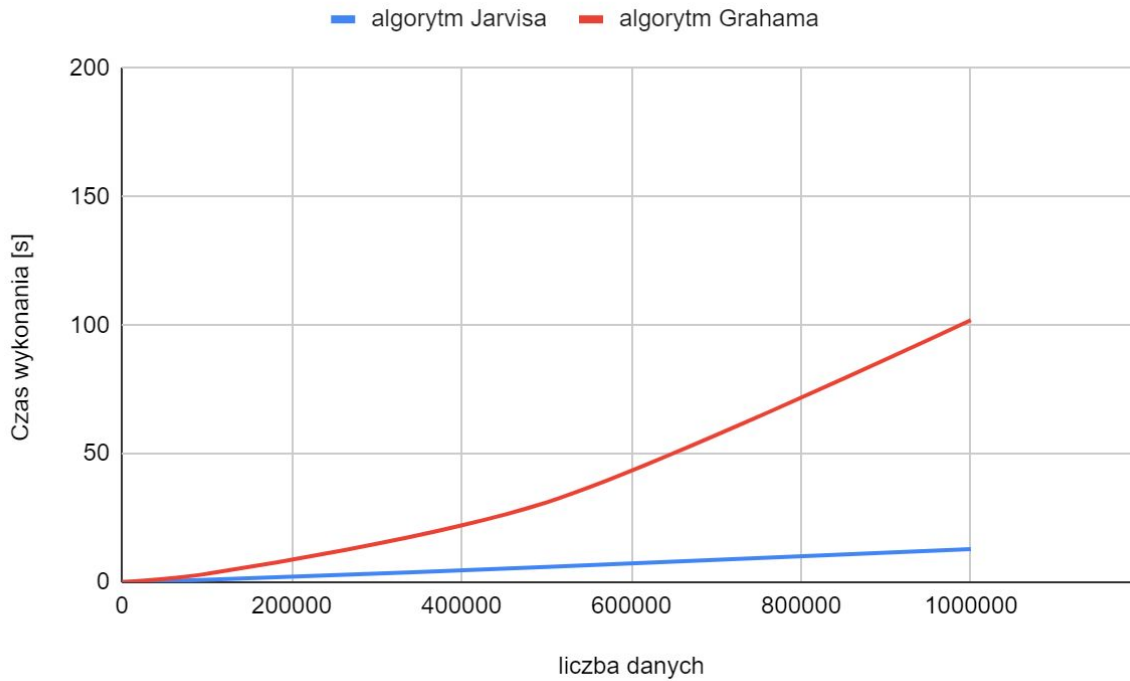




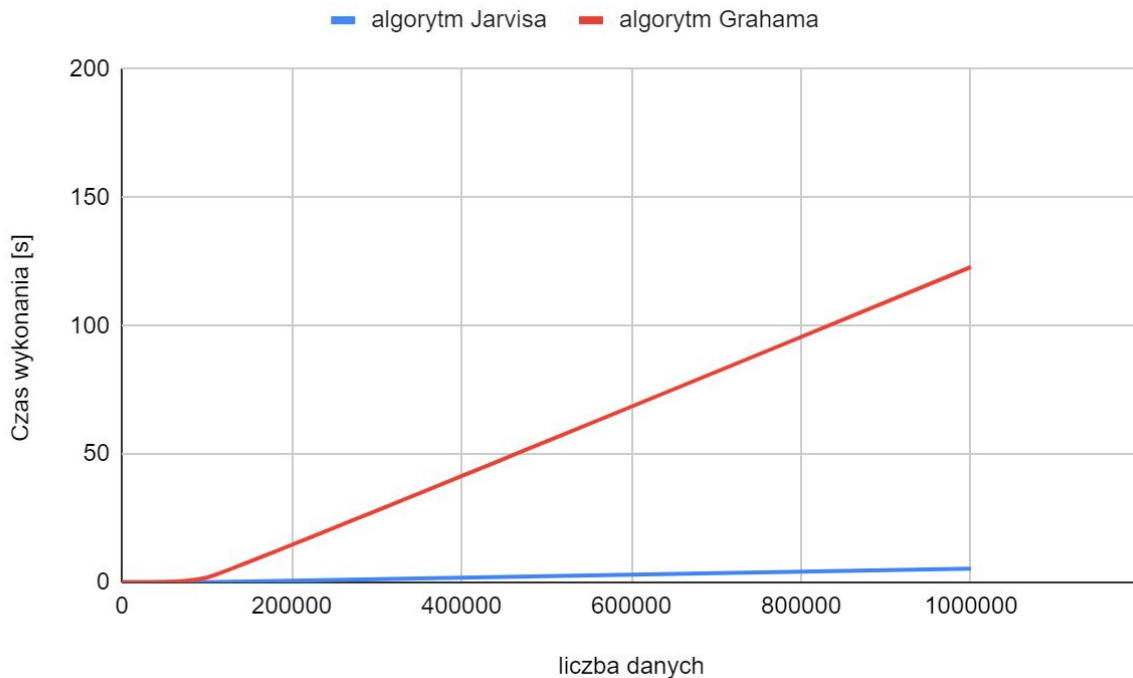
rys 3.2 wykres czasów wykonania od ilości punktów, dla zbioru B



rys 3.3 wykres czasów wykonania od ilości punktów, dla zbioru C



rys 3.4 wykres czasów wykonania od ilości punktów, dla zbioru D



## 7. Wnioski

Z uzyskanych wyników wynika to czego mogliśmy się spodziewać, algorytm Grahama radzi sobie lepiej dla dużych zbiorów danych w których punkty rozmieszczone są losowo (u jest to zbiór A). Wynika to oczywiście ze złożoności obliczeniowej algorytmu Grahama która wynosi  $O(n \log n)$  w porównaniu do złożoności algorytmu Jarvisa  $O(n \cdot k)$ . Jednak w zbiorach w których mamy bardzo mało punktów należących do otoczki w porównaniu do wszystkich punktów zbioru (u nas są to zbiory C i D) to algorytm Jarvisa jest dużo szybszy, wynika to z czynnika  $k$  w złożoności obliczeniowej tego algorytmu. Warto też zwrócić uwagę na wyniki dla zbioru B jest to zbiór w którym wszystkie punkty należą do otoczki, wynikiem tego jest ogromny czas wykonania algorytmu Jarvisa.