

Mateusz Król

## Algorytmy geometryczne

### Przecinanie się odcinków

## Ćwiczenie nr 4

### Spis treści

1. Realizacja ćwiczenia .....	1
2. Implementacja struktur zdarzeń i stanu .....	2
3. Opis sposobu obsługi zdarzeń .....	3
4. Wizualizacja algorytmu.....	3
5. Testy czasowe algorytmów .....	6
6. Podsumowanie .....	6

### 1. Realizacja ćwiczenia

W ramach czwartego ćwiczenia przygotowałem procedurę umożliwiającą interaktywne wprowadzanie odcinków wykorzystując bibliotekę **open-cv** oraz funkcję generującą zadaną liczbę odcinków z podanego zakresu współrzędnych.

Zaimplementowałem algorytm sprawdzający czy dwa dowolne odcinki na płaszczyźnie się przecinają oraz algorytm obliczający wszystkie zaistniałe przecięcia.

Przy implementacji wykorzystałem klasę **SortedSet** z biblioteki **sortedcontainers** (<https://grantjenks.com/docs/sortedcontainers/introduction.html>).

Umożliwiłem również wizualizację algorytmu znajdowania przecięć odcinków oraz przetestowałem algorytm na różnych zestawach danych. Sporządziłem też porównanie czasowe algorytmu z wykorzystaniem **SortedSet**'a, do algorytmu z wykorzystaniem zwykłej tablicy jako struktury stanu.

## 2. Implementacja struktur zdarzeń i stanu

- **Struktura zdarzeń**

Strukturą zdarzeń w moim algorytmie jest **SortedSet**, czyli drzewo binarne umożliwiające dodawanie, usuwanie, wyciąganie elementów struktury, będących krotkami trójelementowymi symbolizującymi końce odcinków lub punkty przecięć, w czasie logarytmicznym zachowując przy tym pożądaną porządek wyznaczony przez parametr **key** jako wartość współrzędnej **x** tychże punktów.

W strukturze **Q** pierwszy element krotki symbolizuje typ punktu, a drugi i trzeci w przypadku, gdy jest to koniec odcinka, którego odcinka ten punkt dotyczy, a w przypadku punktu przecięcia odcinków, są to indeksy dwóch przecinających się odcinków.

Wszystkie operacje, oprócz porównywania wartości współrzędnej **x** wykonywane są na indeksach, co uniemożliwia dodanie to kolejki dwukrotnie tego samego wierzchołka mimo tego, że wierzchołki wyznaczające przecięcia są wielokrotnie wykrywane (!), więc mój program uwzględnia taki przypadek.

Wartości współrzędnych **x**-owych są zapisane w słowniku **intersections** i odczytywane dla każdego porównania w czasie  $O(1)$ .

- **Struktura stanu**

Strukturą stanu w moim algorytmie jest również **SortedSet**, który pozwala na wykonywanie potrzebnych operacji w czasie logarytmicznym.

Elementami struktury są elementy zaimplementowanej przeze mnie klasy **Segment**, która ma atrybut **index** oznaczający odcinek, do którego dana instancja **Segment** się odnosi oraz posiada nadpisane metody: **\_\_eq\_\_**, **\_\_gt\_\_**, **\_\_hash\_\_**, itd. w celu implementacji modyfikowalnego sposobu porównywania elementów struktury.

Elementy są porządkowane na podstawie punktu wartości współrzędnej **y** przecięcia prostej wyznaczone przez odcinek z prostą  $x=x_0$ , a w drugiej kolejności po współczynniku kierunkowym tej prostej.

### 3. Opis sposobu obsługi zdarzeń w zaimplementowanym algorytmie

Zdarzenie początku odcinka:

- wyznaczany i zmieniany jest obecnie rozważany punkt  $x_0$
- do struktury stanu dodawany jest element typu **Segment** odpowiadający rozważanemu odcinkowi
- znajdowany jest element wstawiony i jego potencjalni nowi sąsiedzi
- sprawdzenie czy element wstawiony przecina się z nowymi sąsiadami i uaktualnienie struktury zdarzeń

Zdarzenie końca odcinka:

- wyznaczany i zmieniany jest obecnie rozważany punkt  $x_0$
- znajdowany jest element do usunięcia
- sprawdzenie czy nowi potencjalni sąsiedzi po usunięciu odcinka się przecinają
- uaktualnienie struktury zdarzeń
- usunięcie rozważanego odcinka z struktury stanu

Zdarzenie przecięcia odcinków:

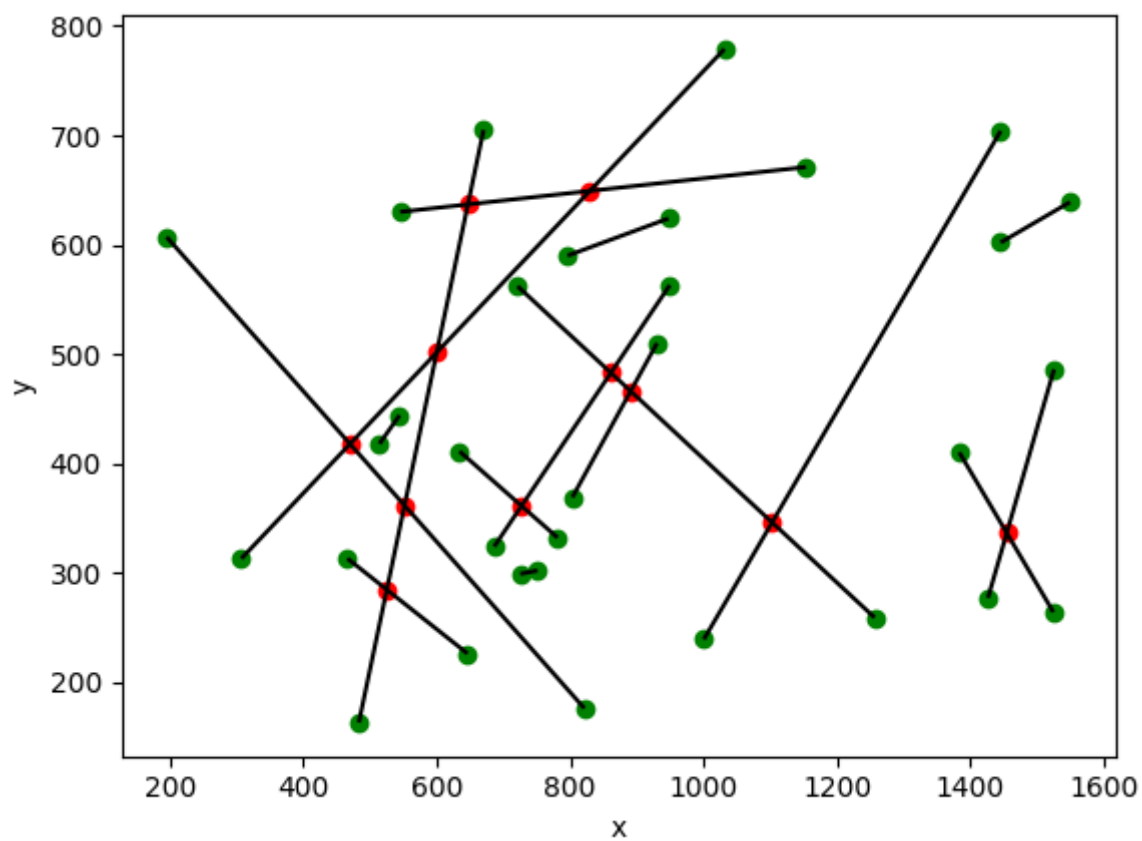
- znajdowane są element do usunięcia
- usunięcie rozważanych odcinków z struktury stanu
- wyznaczany i zmieniany jest obecnie rozważany punkt  $x_0$
- do struktury stanu dodawane są elementy typu **Segment** odpowiadające rozważanym, wcześniej usuniętym odcinkom
- sprawdzenie czy nowi potencjalni sąsiedzi wstawieniu odcinków się przecinają
- uaktualnienie struktury zdarzeń

### 4. Wizualizacja algorytmu

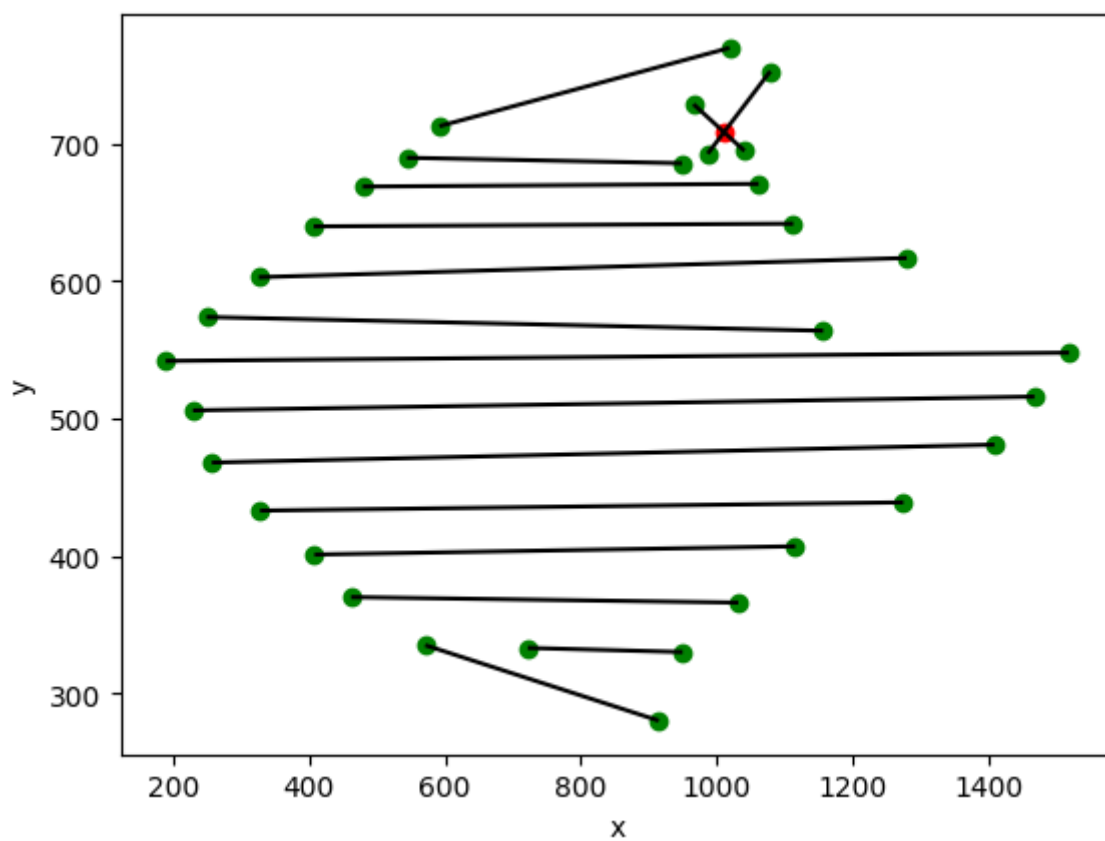
Funkcja **find\_intersections\_with\_visualization** umożliwia wizualizację kolejnych kroków algorytmu lub wyświetlenie stanu końcowego – po zakończeniu działania algorytmu.

Wyniki dla przykładowych zbiorów danych:

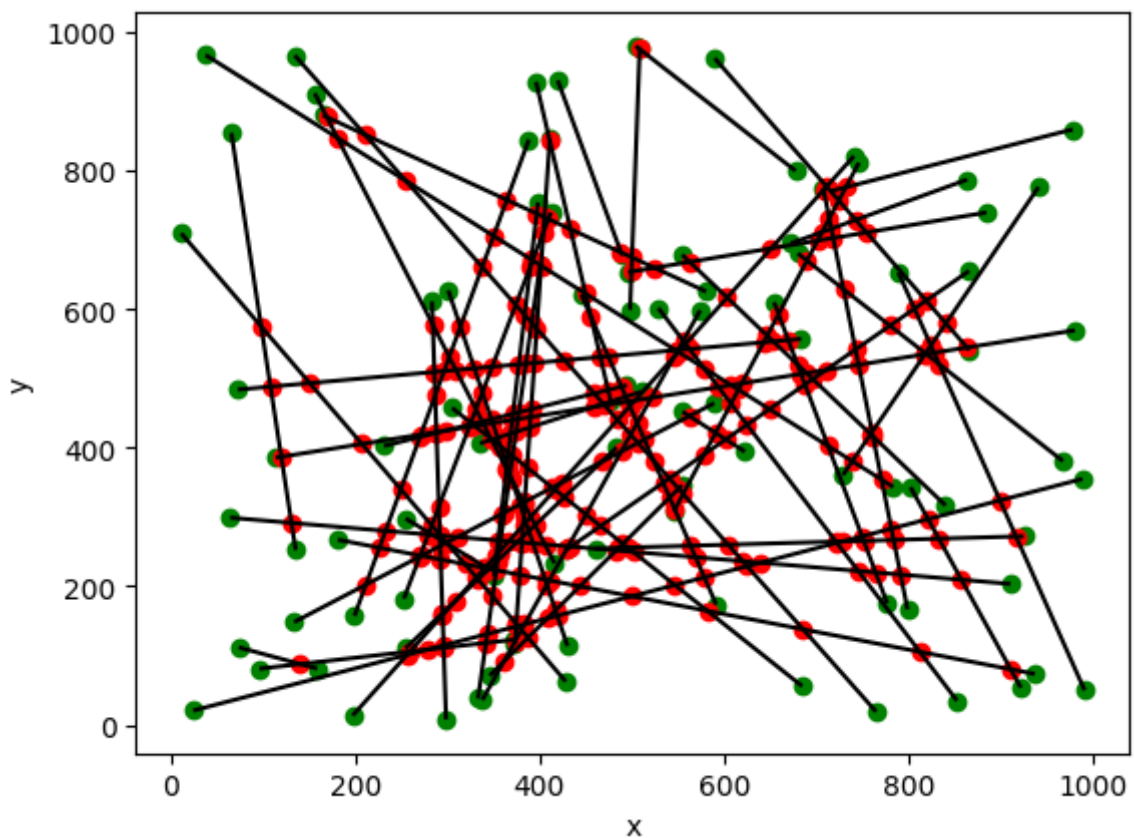
1) zwykły zbiór zadany ręcznie za pomocą funkcji **add\_sections()**



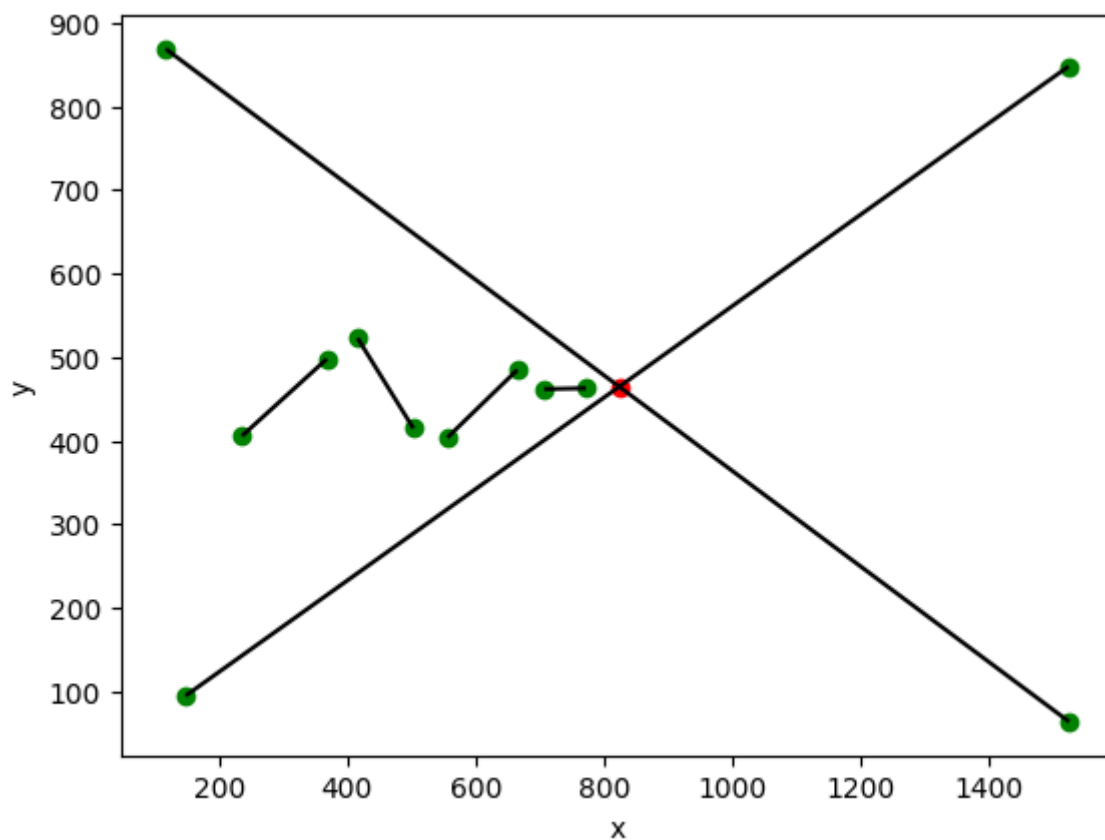
2) zbiór z wieloma odcinkami rozpatrywanymi równocześnie



3) zbiór wygenerowanych losowo 50 odcinków



4) zbiór odcinków, w którym ten sam punkt przecięcia będzie wykrywany wielokrotnie



## 5. Testy czasowe algorytmów

W poniższej tabeli znajduje się porównanie czasu działania algorytmów dla różnych implementacji struktury stanu: dla implementacji z wykorzystaniem **SortedSet**, oraz tej z wykorzystaniem zwykłej Python-owej listy. Zbiorami testowymi są generowane losowo odcinki na płaszczyźnie z zmienną wartością parametru **n** wyznaczających ich ilość oraz to czy wygenerowane odcinki się przecinają czy nie.

<b>n</b>	<b>ilość przecięć</b>	<b>SortedSet</b>	<b>lista</b>
100	959	0.0375 s	0.0334 s
100	0	0.0042 s	0.0098 s
500	27969	1.565 s	3.153 s
500	0	0.035 s	0.152 s
1000	113670	7.12 s	25.5 s
1000	0	0.0811 s	0.6148 s
1500	262457	17.4 s	91.4 s
1500	0	0.124 s	1.511 s
2000	458412	32.9 s	206.1 s
2000	0	0.172 s	2.524 s

Implementacja z wykorzystaniem klasy **SortedSet** jest szybsza dla każdego z testowanych zbiorów danych oprócz 100 odcinków wygenerowanych losowo. Im więcej rozważanych odcinków, tym jest większa różnica w pomiarach czasowych.

Złożoność czasowa aproksymacyjna algorytmu z wykorzystaniem **SortedSet** wynosi  $O((k + n) \cdot \log n)$ , gdzie  $k$  to ilość przecięć odcinków, a  $n$  z wykorzystaniem tablic może wynieść nawet  $O(n^2 \cdot \log n)$ .

## 6. Podsumowanie

W procedurach do sprawdzania czy istnieje przecięcie na zbiorze odcinków oraz znajdowania wszystkich przecięć na zbiorze odcinków wykorzystałem dokładnie te same struktury zdarzeń i stanu, ale nie było takiej potrzeby.

W procedurze sprawdzania czy istnieje przecięcie na zbiorze odcinków, struktura zdarzeń **Q** mogłaby być zwykłą Python-ową listą, która po wrzuceniu odcinków została posortowana po współrzędnej **x** punktów wyznaczających końce odcinków. Wynika to z faktu, że nigdy nie zmieniamy tej struktury, a jedynie szukamy, czy istnieje przecięcie.