# Projekt ŻÓŁW - dokumentacja końcowa

## Artur Krawczyński, Krzysztof Kicun (zespół 14) Maj 2021

### Spis treści

1	Zmiany w stosunku do dokumentacji wstępnej	]
2	Opis programu dla użytkownika	2
	Opis testów oraz wnioski 3.1 Testy	
4	Podział prac	8

#### 1 Zmiany w stosunku do dokumentacji wstępnej

Jedyną zmianą w stosunku do dokumentacji wstępnej jest użyta w miotle i kolejce wydarzeń struktura danych. Zakładaliśmy użycie wbudowanej w .NET struktury SortedDictionary, jednak okazało się, że nie pozwala ona na wyszukanie elementu następnego lub poprzedniego w czasie krótszym niż O(n). Zatem użycie tej struktury pogorszyło by złożoność czasową naszej implementacji. W projekcie użyliśmy więc samodzielnie zaimplementowanego zrównoważonego binarnego drzewa poszukiwań AVL. Jako że sami tworzyliśmy tę strukturę, mogliśmy dodać do niej konieczne operacje wyszukania elementu następnego i poprzedniego. Operacje te, w naszej implementacji, korzystają z własności binarnego drzewa poszukiwań i mają wymaganą przez algorytm złożoność czasową O(log(n))

#### 2 Opis programu dla użytkownika

Rysunek 1: Interfejs aplikacji

Interfejs programu jest konsolowy i bardzo prosty. Wszystko, co jest konieczne do użycia, jest wypisywane na ekran po uruchomieniu programu. Funkcjonalności to:

 Wykonanie algorytmu dla podanego bezpośrednio programu logo. Po wpisaniu dowolnego programu logo otrzymamy odpowiedź, czy zawiera on przecięcie, czy nie.

Rysunek 2: Wpisywanie bezpośrednio programów logo

 Wykonanie algorytmu dla programów logo umieszczonych w pliku tekstowym. Po wpisaniu nazwy pliku aplikacja wyszukuje go w obecnym katalogu. Plik może zawierać dowolną ilość programów logo oddzielonych średnikami.

```
1 fd 100 bk 100;
2 fd 100 pu bk 50 lt 90 fd 50 lt 180 pd fd 100;
3 fd 100 pu bk 50 lt 90 fd 50 lt 100 pd f50 fd 100;
4 fd 100 pu bk 50 lt 90 fd 50 lt 100 pd f50 fd 50;
5 fd 100 pt bk 50 lt 90 fd 50 lt 100 pd f50 fd 50;
5 fd 100 pt bk 50 lt 90 fd 50 lt 180 pd fd 50;
7 fd 100 pu bk 50 lt 90 fd 50 lt 180 pd fd 50;
8 fd 100 pu bk 50 lt 90 fd 50 lt 180 pd fd 50;
9 fd 100 pu bk 50 lt 90 fd 50 lt 180 pd fd 50 lt 90 fd 50;
1 fd 100 pu bk 50 lt 90 fd 50 lt 180 pd fd 50 lt 90 fd 50;
1 fd 100 pu bk 50 lt 90 fd 50 lt 180 pd fd 50 lt 90 fd 50;
1 fd 100 pu bk 50 lt 90 fd 50 lt 180 pd fd 50 lt 90 fd 50;
1 fd 100 pu bk 50 lt 90 fd 50 lt 180 pd fd 50 lt 90 fd 50;
1 fd 100 pu bk 50 lt 90 fd 50 lt 180 pd fd 50 lt 90 fd 50;
1 fd 100 pu bk 50 lt 90 fd 50 lt 180 pd fd 50 lt 90 fd 50;
1 fd 100 pu bk 50 lt 90 fd 50 lt 90 fd 50 lt 90 fd 90 lt 180 lt 180 pd fd 90 lt 90 lt 90 lt 80 lt 90 fd 100 rt 90 fd 100 rt 90 lt 180 pd fd 50 lt 90 fd 90 lt 180 pd fd 50 lt 90 fd 100 rt 90 lt 90 lt
```

Rysunek 3: Plik testfile.txt z programami logo i jego użycie

• Generowanie plików z programem logo o zadanej ilości komend

```
filegen
Write number of logo commends for file
1000
Write filename
gen.txt
```

Rysunek 4: Generowanie pliku gen.txt z 1000 komend logo

- Przeprowadzenie testów złożoności. Po wpisaniu komendy comp program wykonuje testy omówione w kolejnym rozdziale i zapisuje czasy pracy w pliku csv.
- Aplikacja, zgodnie z wymaganiami, loguje swoją pracę do pliku *logs.txt*, znajdującego się w obecnym katalogu.
- Aplikacja kończy prace, po wpisaniu komendy exit

### 3 Opis testów oraz wnioski

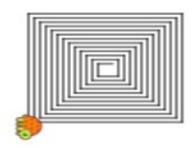
#### 3.1 Testy

Aplikacja została sprawdzona dla wszystkich przypadków umieszczonych w dokumentacji wstępnej i zwróciła zakładane wyniki. Przeprowadzone zostały również testy, których zadaniem było zweryfikowanie złożoności czasowej zaimplementowanego algorytmu. W tym celu uruchamialiśmy algorytm dla 4 różnych wzorów, dla różnych rozmiarów (od 1000 do 60000 komend). Ponieważ te wzory nie zawierają przecięć, dodaliśmy dla każdego wzoru odpowiadający mu wzór, ale z dodanymi po prawej stronie dwoma przecinającymi się odcinkami. Miało to na celu sprawdzenie poprawności implementacji, analizę wyników oraz czasu pracy. Dodatkowo wywołaliśmy również algorytm, dla tych samych rozmiarów, dla programu logo generowanego losowo. Zatem, w sumie, testy złożoności zostały przeprowadzone dla 9 różnych wzorów w różnych rozmiarach. Testy były przeprowadzane przy użyciu procesora Intel(R) Core(TM) i7-7700HQ CPU @ 2.8 GHz i 16 GB pamięci RAM

Wzory:



Rysunek 5: Wzór horyzontalny



Rysunek 6: Wzór ślimak



Rysunek 7: Wzór piła



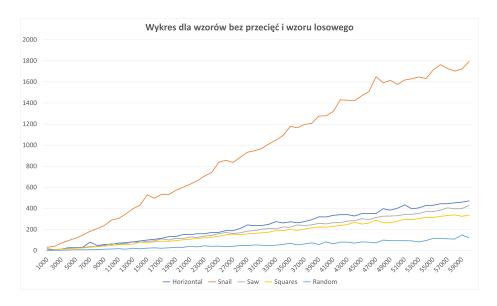
Rysunek 8: Wzór kwadraty



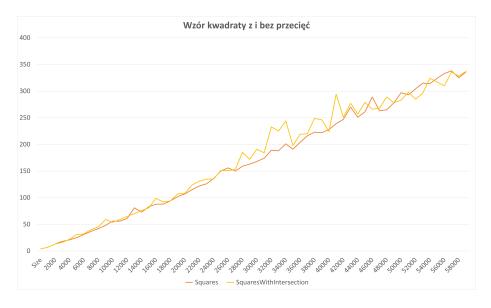
Rysunek 9: Przykładowy wzór z dodanym przecięciem

#### Wyniki:

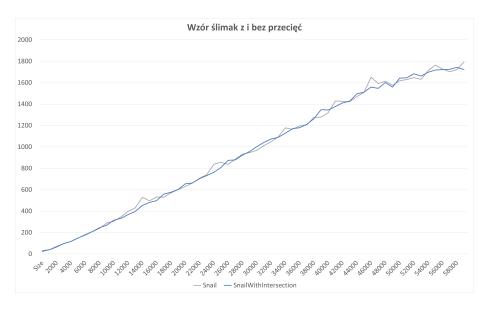
Uzyskane wyniki (czasy pracy algorytmu w milisekundach) przedstawiamy na wykresach:



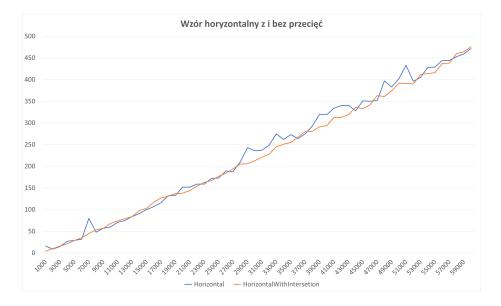
Rysunek 10: Czasy pracy dla wzorów podstawowych (bez przecięć) i wzoru losowego w milisekundach, w zależności od wielkości zadania



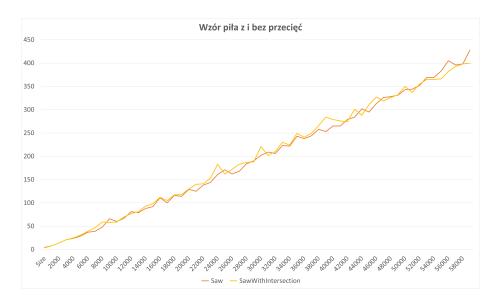
Rysunek 11: Czasy pracy dla wzoru kwadratów i wzoru kwadratów z przecięciem w milisekundach, w zależności od wielkości zadania



Rysunek 12: Czasy pracy dla wzoru ślimak i wzoru ślimak z przecięciem w milisekundach, w zależności od wielkości zadania



Rysunek 13: Czasy pracy dla wzoru horyzontalnego i wzoru horyzontalnego z przecięciem w milisekundach, w zależności od wielkości zadania



Rysunek 14: Czasy pracy dla wzoru piły i wzoru piły z przecięciem w milisekundach, w zależności od wielkości zadania

#### 3.2 Wnioski

- Z kształtu wykresów (z czasów wykonania) widzimy, że nasz algorytm ma zakładaną złożoność czasową, czyli O(n\*log(n))
- Czasy wykonań dla wzorów bez przecięć i ich odpowiedników z przecięciami dodanymi z prawej strony są zbliżone. Jest to przesłanka o prawidłowym działaniu algorytmu, bowiem dodane przecięcie jest rozpatrywane przy końcu pracy, zatem nie powinno mieć wpływu na czas wykonania
- Zawsze najszybciej wykonuje się wzór losowy. W związku z losowością wzoru, pojawiają się w nim przecięcia, które powodują zakończenie obliczeń przed przeanalizowaniem wszystkich odcinków, co znacząco skraca czas pracy
- Wyraźnie najwięcej czasu wymagał od algorytmu wzór ślimaka. Jest to
  związane z tym, że w trakcie jego pracy struktura miotły zawiera więcej
  odcinków niż dla pozostałych wzorów, a w związku z tym operacje na
  miotle zajmują więcej czasu
- Uzyskanie zakładanych wyników w testach przypadków szczególnych jest przesłanką o prawidłowym działaniu algorytmu

## 4 Podział prac

• Testy przypadków szczególnych - Artur Krawczyński

- Testy złożoności Artur Krawczyński, Krzysztof Kicun
- $\bullet\,$  Opisy i wnioski z testów Krzysztof Kicun
- Implementacja algorytmu Artur Krawczyński, Krzysztof Kicun
- $\bullet\,$ Implementacja interfejsu, generowania i wczytywania plików Artur Krawczyński
- Implementacja drzewa AVL Krzysztof Kicun