

## Opracowanie wyników laboratoriów

### Środowisko

Wszystkie operacje wykonane zostały na komputerze stacjonarnym z procesorem i5-7600k, RAM 32GB. Językiem z jakiego korzystałem był Python w wersji 3.10. Program napisany został w *Jupyter Notebook*.

### Sprawdzanie $y$ -monotoniczności

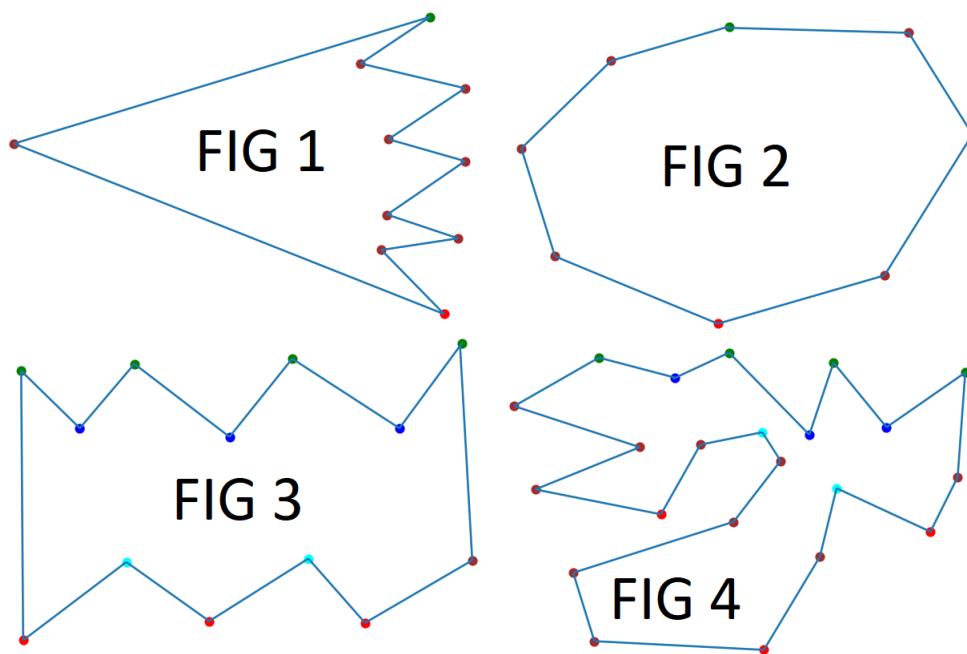
Aby określić, czy wielokąt jest  $y$ -monotoniczny, wystarczy dla każdego wierzchołka sprawdzić, czy jest on łączący lub dzielący, jeżeli tak, to wielokąt nie jest monotoniczny. Zaimplementowałem to korzystając z mojego wyznacznika  $2 \times 2$ , a następnie przechodząc po wszystkich wierzchołkach sprawdziłem czy:

$$\begin{aligned} \exists_{v^i \in V} : v_y^{i-1} > v_y^i \wedge v_y^{i+1} > v_y^i \wedge \det(v^{i-1}, v, v^{i+1}) < 0 & - \text{łączący}, \\ \exists_{v^i \in V} : v_y^{i-1} < v_y^i \wedge v_y^{i+1} < v_y^i \wedge \det(v^{i-1}, v, v^{i+1}) < 0 & - \text{dzielący}, \end{aligned}$$

gdzie  $v^i$  oznacza  $i$ -ty wierzchołek,  $v^{i\pm 1}$  - wierzchołki połączone z  $v^i$  krawędzią, natomiast  $v_y$  oznacza  $y$ -ową współrzędną wierzchołka  $v$ . Rolą wyznacznika jest określenie wklęsłości kąta.

### Podział wierzchołków wielokąta

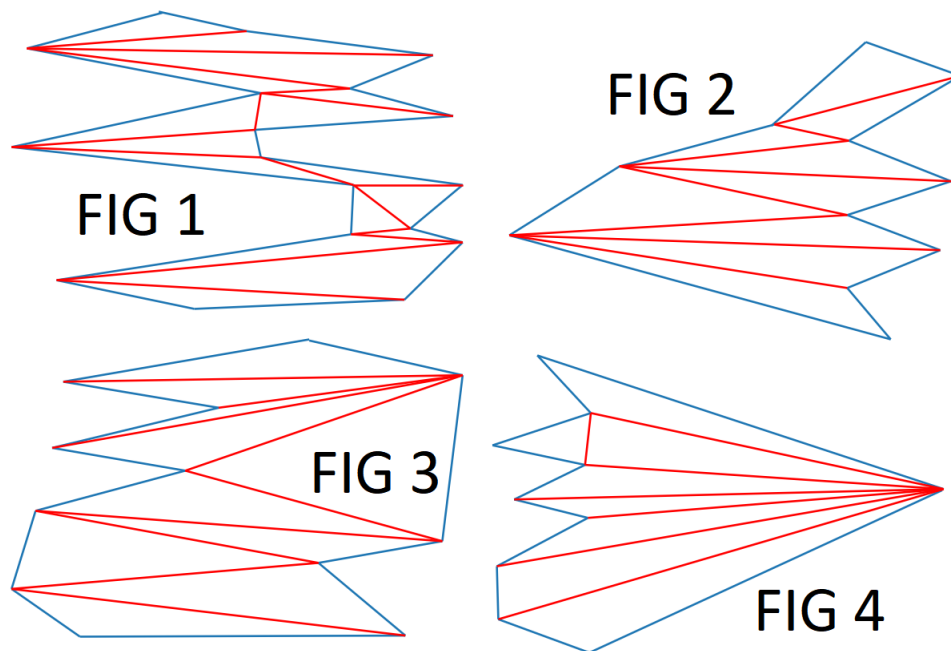
Zgodnie z treścią zadania 3), możemy dokonać podziału odpowiednio na wierzchołki początkowe●, końcowe●, łączące●, dzielące● i prawidłowe●. Do dokonania podziału skorzystałem z wyznacznika  $2 \times 2$  z punktu wyżej. Poniżej w *Wizualizacji 1* zamieszczam podział na odpowiednie punkty 4 wybranych figur.



Wizualizacja 1: Podział wielokątów.

## Triangulacja wielokąta monotonicznego

Korzystając z opisanego na wykładzie algorytmu zaimplementowałem funkcję zwracającą listę krawędzi, które pozwalają podzielić **figure** na trójkąty, **triangulateMonotonic(**figure**)**. Wielokąt przechowuje w postaci listy zawierającej krotki (*idx*, *point*, *class*). *idx* odpowiada za indeks wierzchołka w stworzonym na początku wielokącie. *point* jest dwuelementową listą zawierającą odpowiednio współrzędną *x*-ową i *y*-ową punktu. *class* przyjmuje wartości 1 dla punktów należących do lewego łańcucha oraz -1 dla prawego łańcucha. Pozwala to zachować wszystkie informacje o wielokącie po posortowaniu ich malejąco po współrzędnej *y*-owej, co jest wymagane do dokonania triangulacji. Następnie przeprowadzone są kroki opisane na wykładzie. Metoda zwracająca jedynie dodawane krawędzie co pozwala na zminimalizowanie zajmowanej pamięci. Analogicznie zaimplementowałem funkcję **visualizeTrinagulation(**figure**)**, która zwraca listę scen umożliwiających wizualizację kolejnych kroków. Ponadto możemy wykorzystać funkcje z narzędzia graficznego, aby zapisać utworzony przez nas wielokąt. Poniżej w *Wizualizacji 2* zamieszczam triangulacje 4 wybranych figur monotonicznych.



Wizualizacja 2: Triangulacja wielokątów.

Figury 2 oraz 4 wybrałem jako podobne do siebie, jednak odbite względem osi *Y*, aby sprawdzić poprawność procedury sprawdzającej, czy trójkąt zawiera się w wielokącie. Figury 1 oraz 3 wybrałem jako sprawdzające poprawne działanie algorytmu dla bardziej skomplikowanych wielokątów. Wielokąty, które wybrałem według mnie dostatecznie sprawdzają działanie algorytmu triangulacji wielokąta monotonicznego.

## Wnioski

Jak widzimy, poprawne zaimplementowanie algorytmu triangulacji wielokąta monotonicznego, przy użyciu kopca pozwala na znalezienie poprawnego rozkładu na trójkąty w czasie  $O(n)$ . W zależności od wykorzystania algorytmu, łatwo można zmienić typ zwracanych danych na listę zawierającą

trójkąty. Jednak w przypadku samej wizualizacji działania algorytmu lista dodanych krawędzi wydaje się bardziej słuszna.