# Przeszukiwanie obszarów za pomocą QuadTree i KD-Tree

Wojciech Łoboda, Krzysztof Pęczek

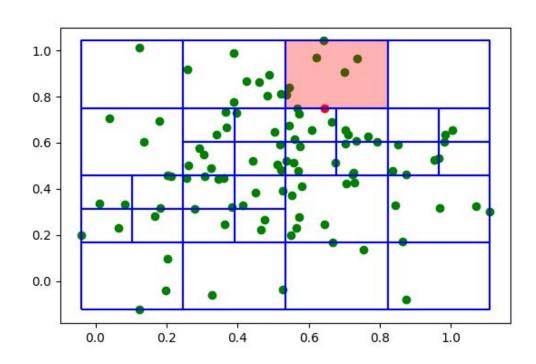
# Zadanie projektowe

Podany jest zbiór punktów **P** na płaszczyźnie. Podane są także współrzędne (x1, y1, x2, y2) prostokąta na tej płaszczyźnie.

Zadanie: Zaimplementowanie oraz analiza porównawcza efektywnych metod przeszukiwania zbioru punktów, aby znaleźć wszystkie punkty w zadanym prostokącie.

# Struktura QuadTree

Struktura **QuadTree** to reprezentacja przestrzeni za pomocą drzewa binarnego. Każde poddrzewo ma czworo dzieci, reprezentujące północno-wschodnią, północno-zachodnią, południowo-wschodnią i południowo-zachodnią ćwiartki rodzica.

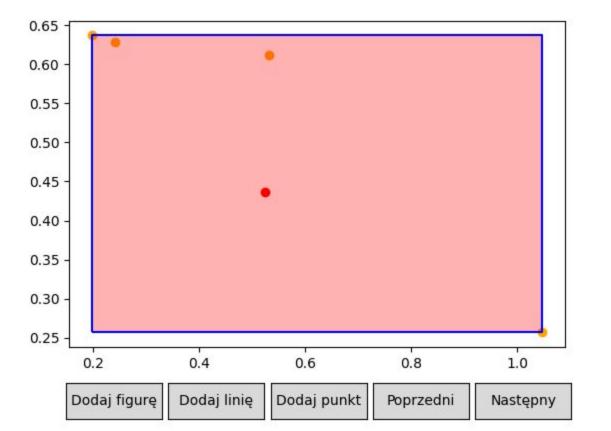


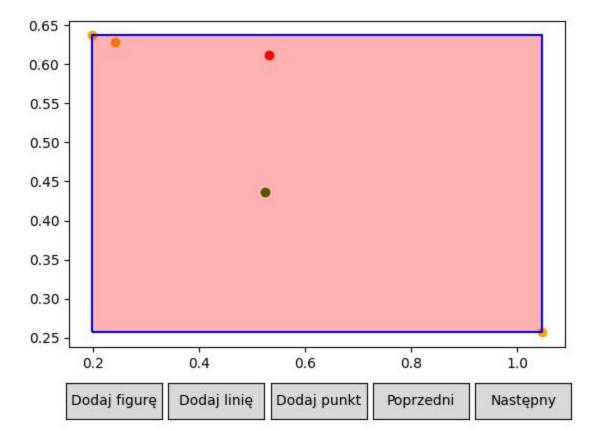
# Budowa QuadTree

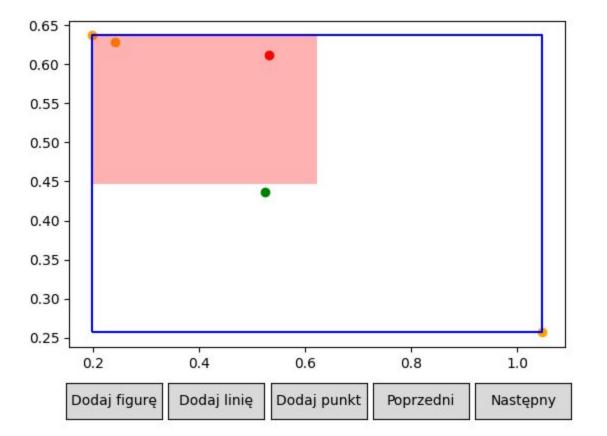
Drzewo QuadTree budujemy wkładając kolejne punkty do korzenia drzewa.

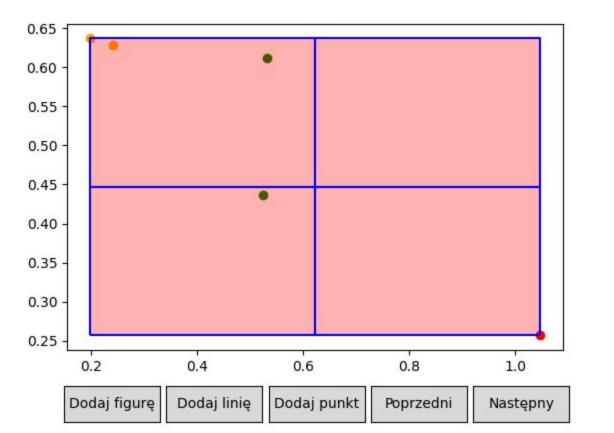
Każde drzewa zawiera listę punktów, której rozmiar jest ograniczony od góry. Kiedy dane drzewo jest przepełnione tworzymy jego czwórkę dzieci i wkładamy nowy punkt do jednego z nich. Jeżeli w liście drzewa jest jeszcze miejsce dokładamy punkt do listy tego drzewa.

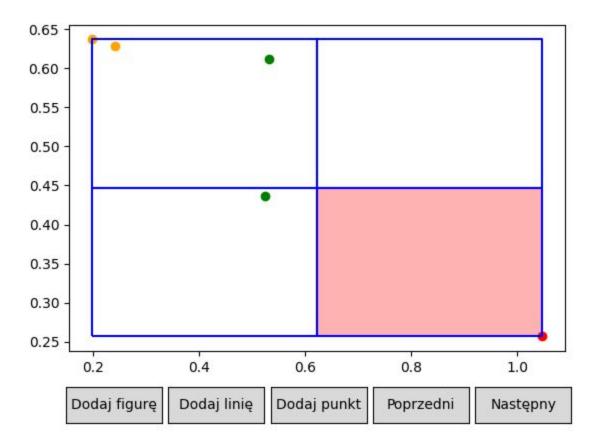
Wizualizacja budowy QuadTree

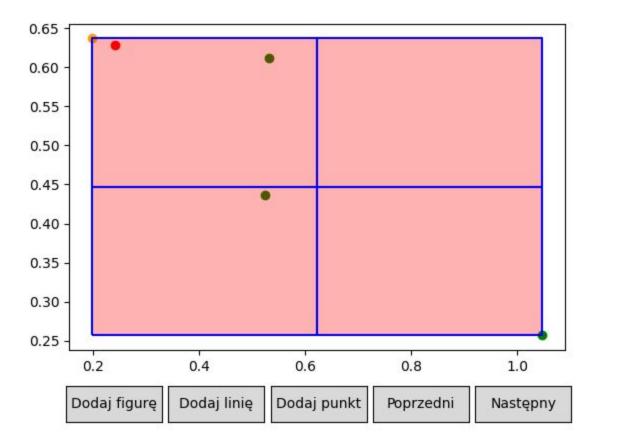


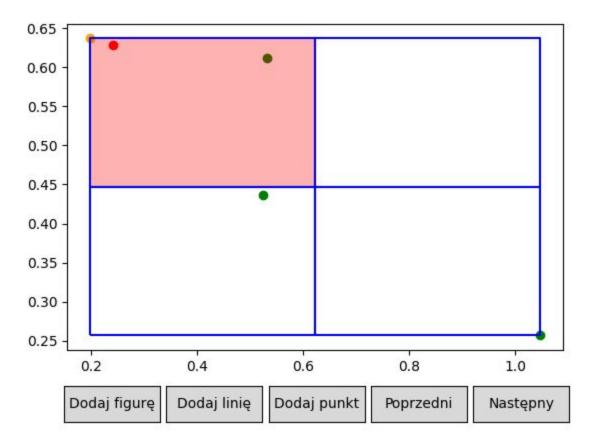


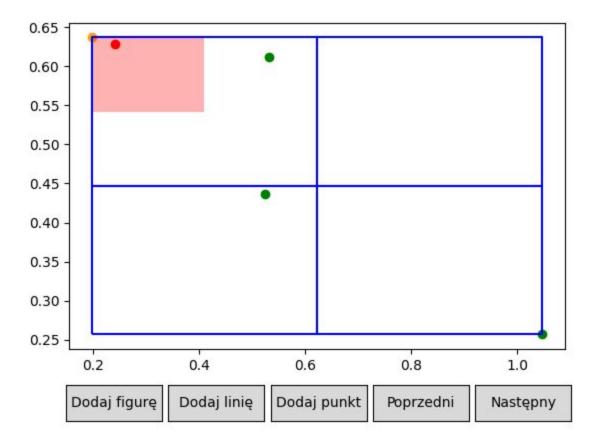


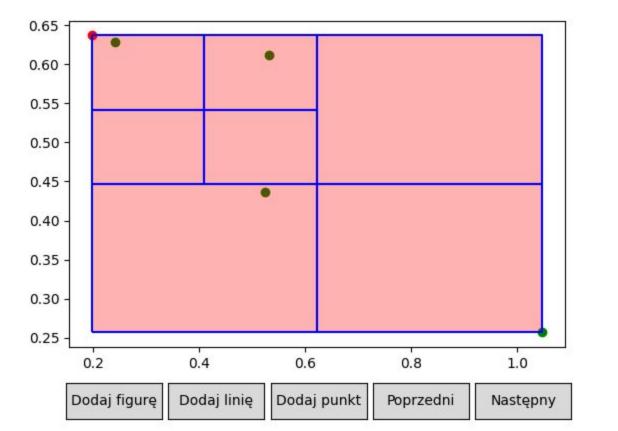


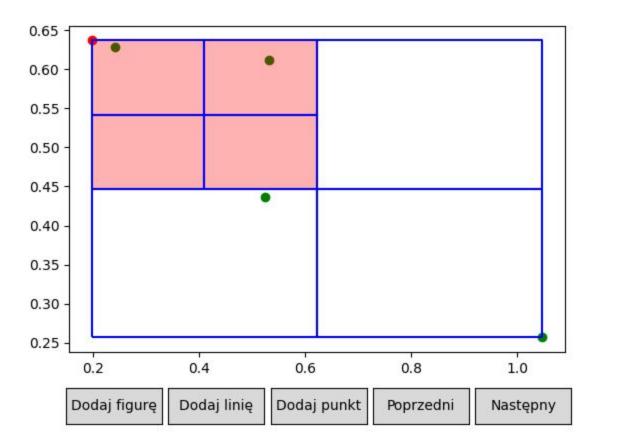


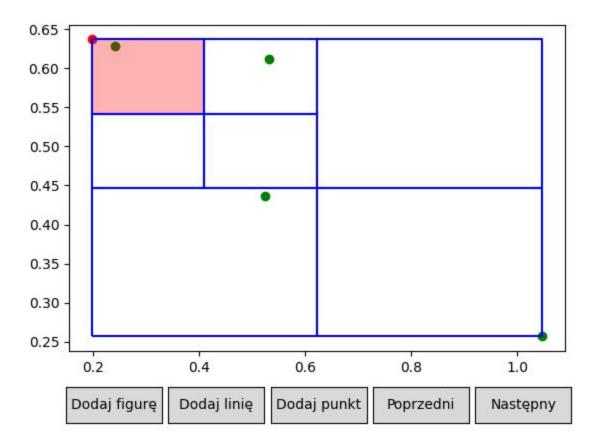








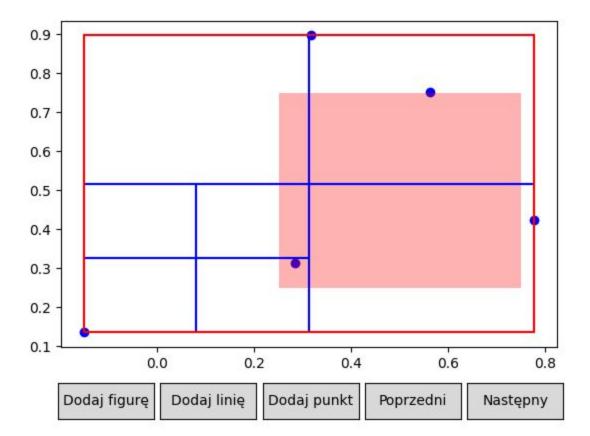


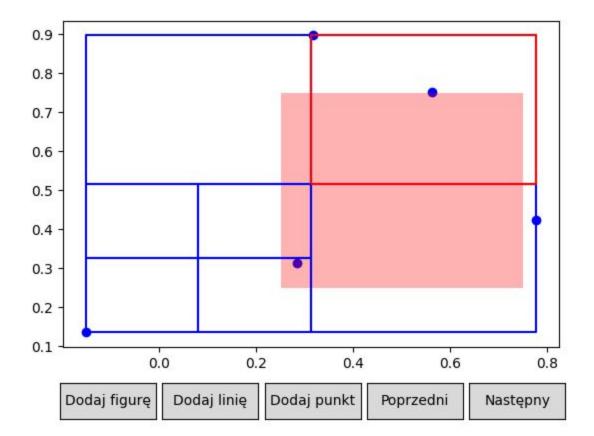


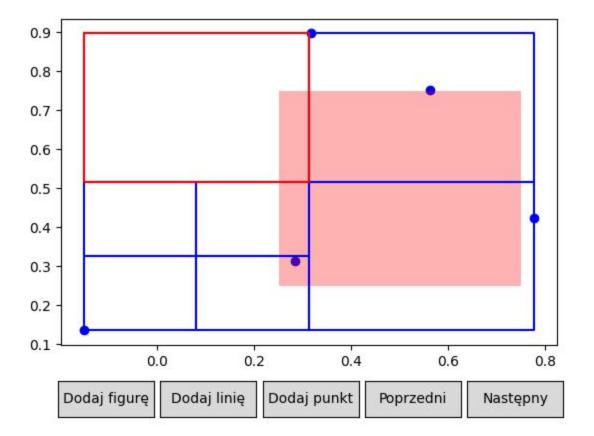
# Przeszukiwanie struktury QuadTree

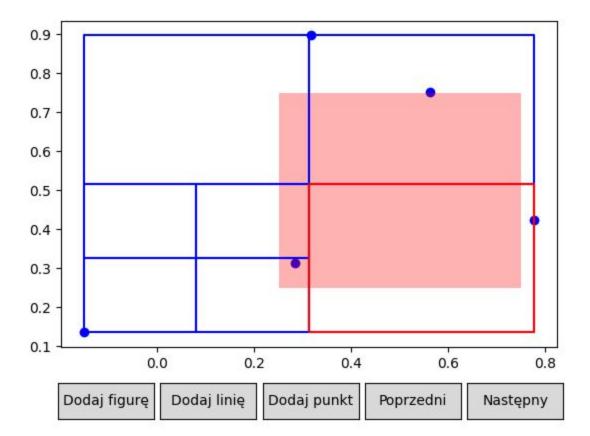
Szukanie punktów na obszarze zadanym przez skrajne punkty (x1, y1) oraz (x2, y2) wykonywane jest rekurencyjne danym algorytmem:

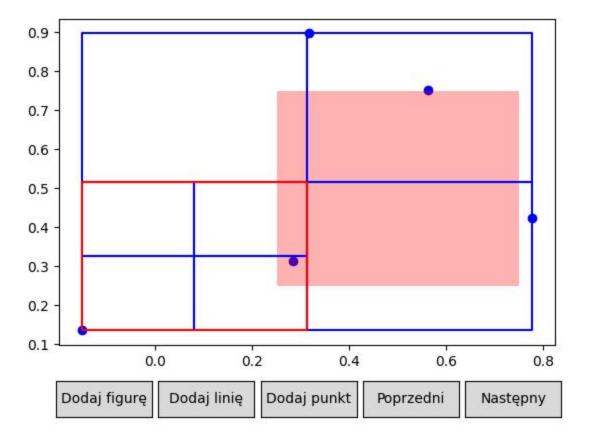
- Jeżeli obecne drzewo nie przecina się z przeszukiwanym obszarem kończymy wywołanie rekurencyjne (odcinamy gałąź)
- Jeżeli obecne drzewo przecina się z przeszukiwanym obszarem przechodzimy po liście drzewa i szukamy punktów zawartych w obszarze
  (oraz dodajemy je do tablicy wynikowej). Po tej operacji do tablicy wynikowej
  dodajemy wyniki zapytania rekurencyjnego dla każdego z dzieci danego
  drzewa

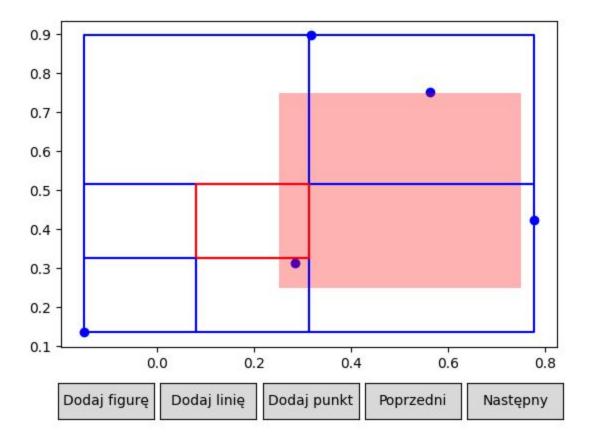


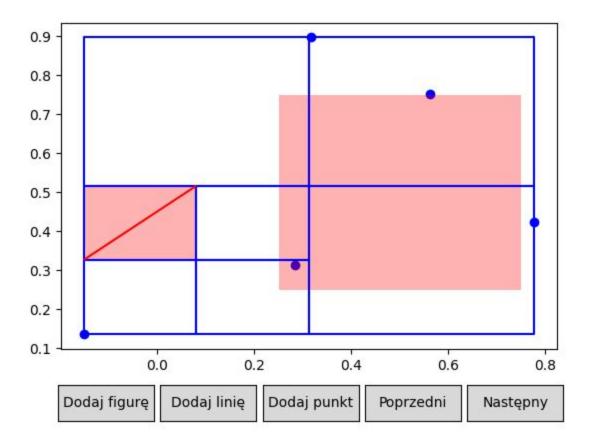


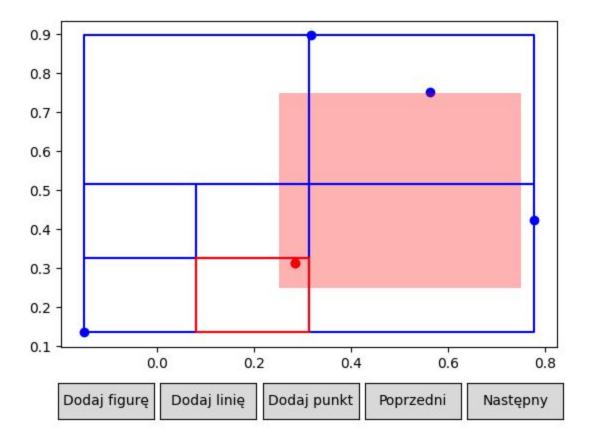


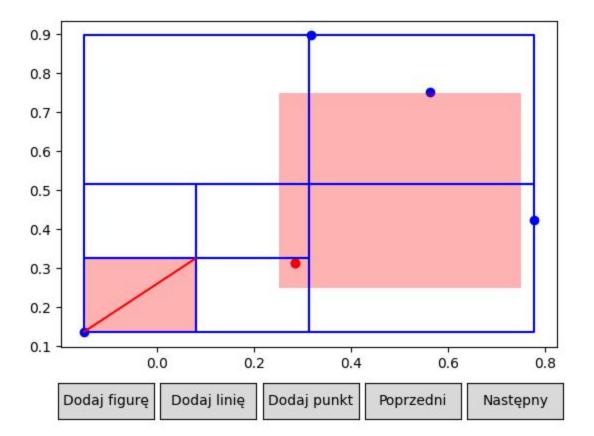






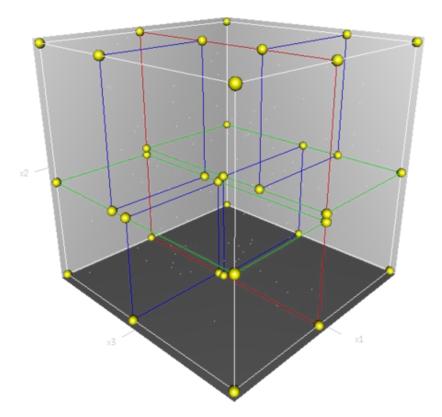






# **KDTree**

Struktura danych będąca uogólnieniem drzewa przeszukiwań 1-wymiarowego. Jest to drzewo binarne w którym każdy wierzchołek jest punktem k-wymiarowym.



# **Budowanie KDTree**

Inicjowanie drzewa polega na odpowiednim dzieleniu przestrzeni.

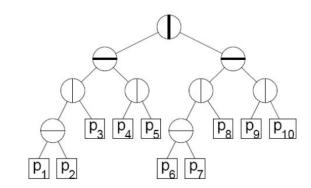
Dla wierzchołków nie będących liśćmi drzewa, punkt wyznacza hiperpłaszczyznę podziału przestrzeni.

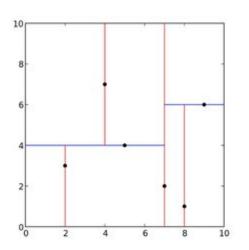
Punkty o wymiarze podziału mniejszym niż ten dzielącego wierzchołka, dodawane są do lewego poddrzewa natomiast punkty o większym do prawego. Punkty należące do dzielącej hiperpłaszczyzny można dodawać do lewego lub prawego poddrzewa, lub dzielić je odpowiednio na poddrzewa w celu zrównoważenia struktury.

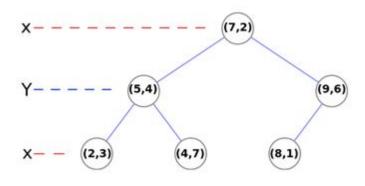
Istnieją różne warianty wyboru wymiaru dla podziału. Dobór odpowiedniego ma wpływ na wydajność drzewa KD w naszej implementacji:

Wybieramy kolejne wymiary (dla 2d, jeżeli ojciec wierzchołka dzielił przestrzeń względem wymiaru "x", wierzchołek będzie dzielił względem "y" a dziecko znów względem "x")

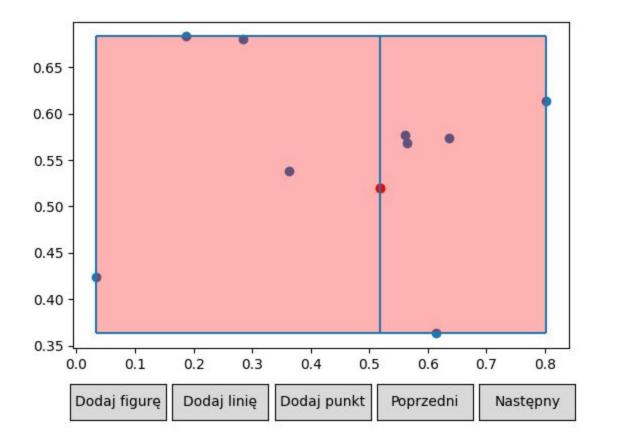
Punkt podziału wyznaczający hiperpłaszczyznę dobierany jako jako mediana punktów aktualnie rozpatrywanych względem wymiaru, którym będziemy dzielić przestrzeń.

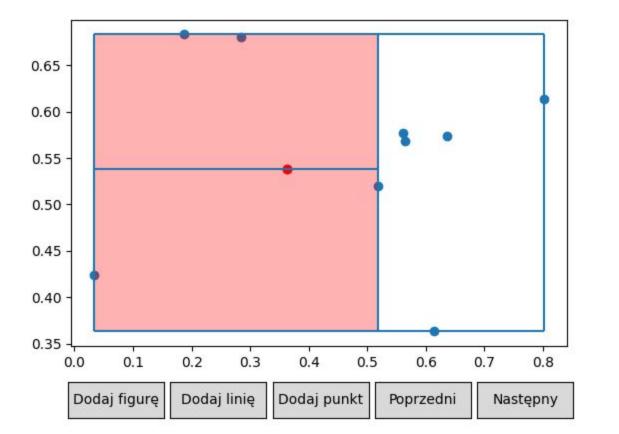


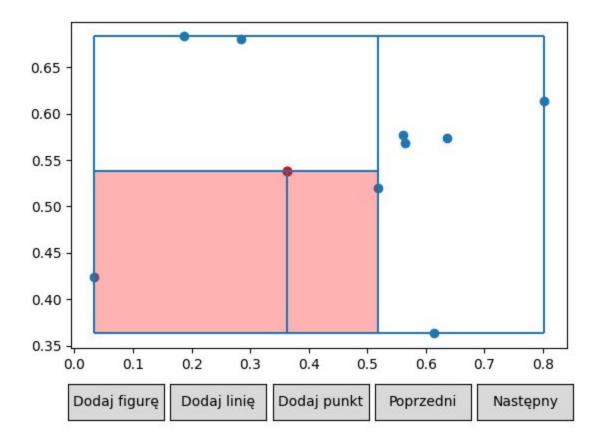


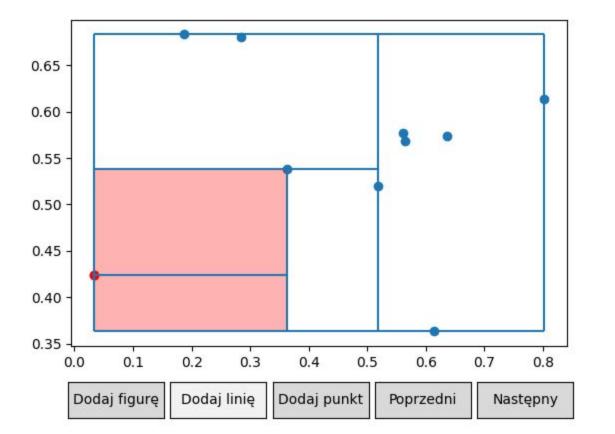


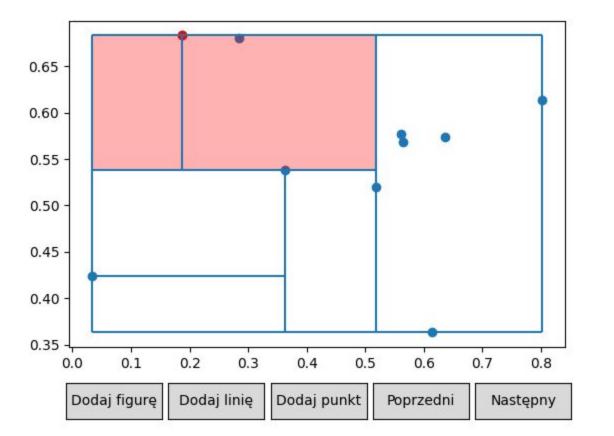
# Wizualizacja budowania struktury KD-Tree

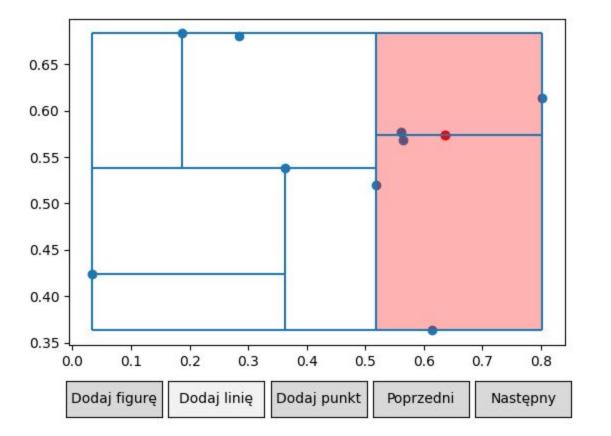


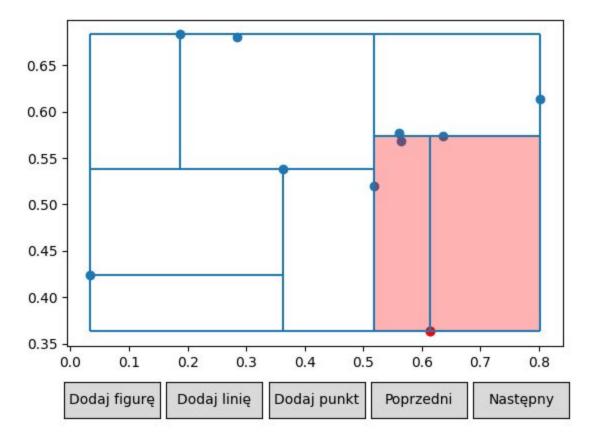


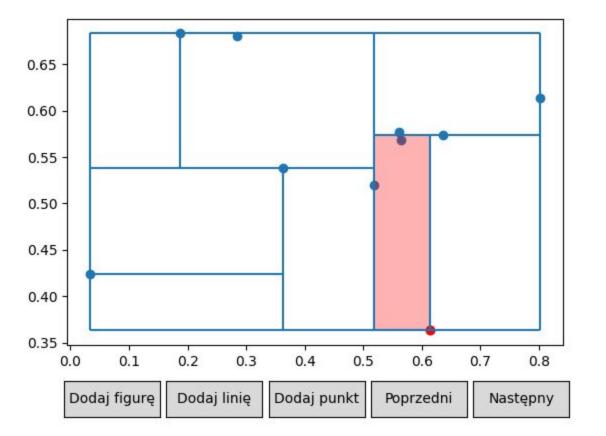


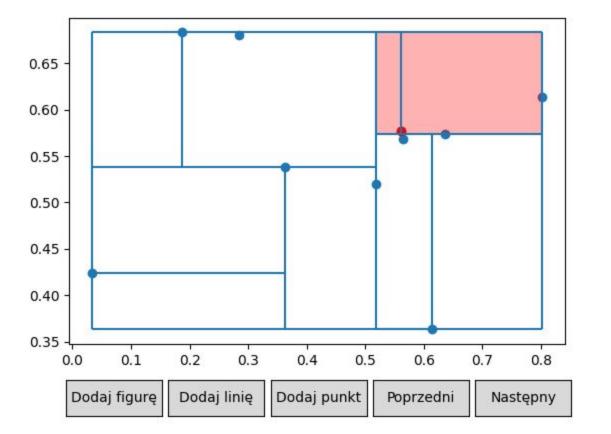












### Wyszukiwanie punktów należących do zadanego obszary KDTree

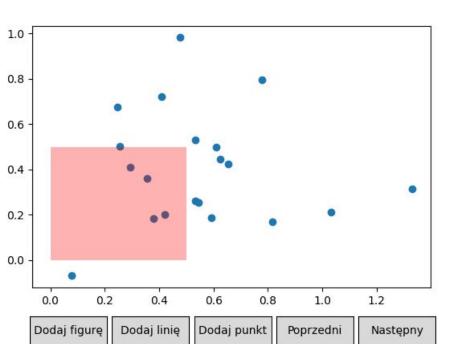
Przy szukaniu punktów znajdujących się w zadanych obszarze trawersujemy drzewo zaczynając od korzenia w następujący sposób:

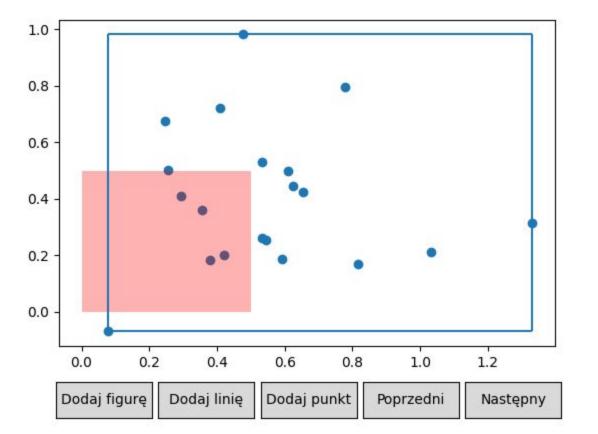
• Jeżeli rozpatrywany wierzchołek jest liściem do rozwiązania dodajemy punkt który reprezentuje.

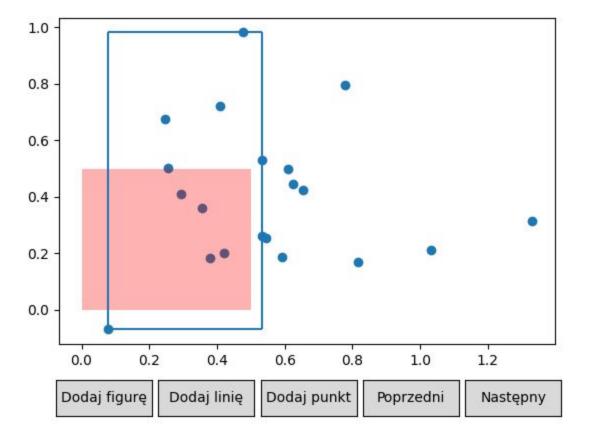
Jeżeli nie rozpatrujemy liścia sprawdzamy czy regiony które dzielą dzieci wierzchołka należą do szukanego obszaru

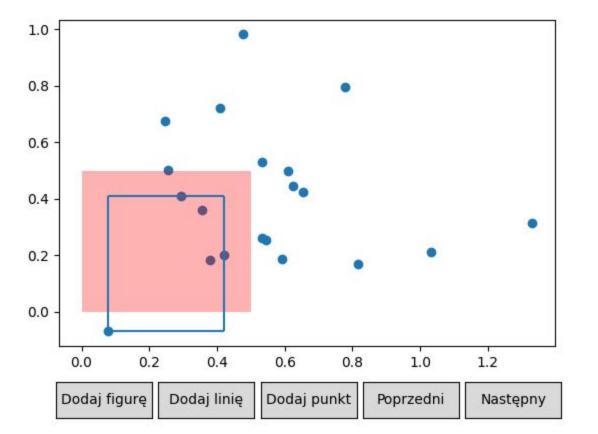
- Jeżeli region dziecka należy do szukanego obszaru, do rozwiązania dodajmy wszystkie punkty będącymi liśćmi odpowiedniego poddrzewa.
- Jeżeli region dziecka przecina się z szukanym obszarem przechodzimy do rozpatrywania wierzchołka dziecka.

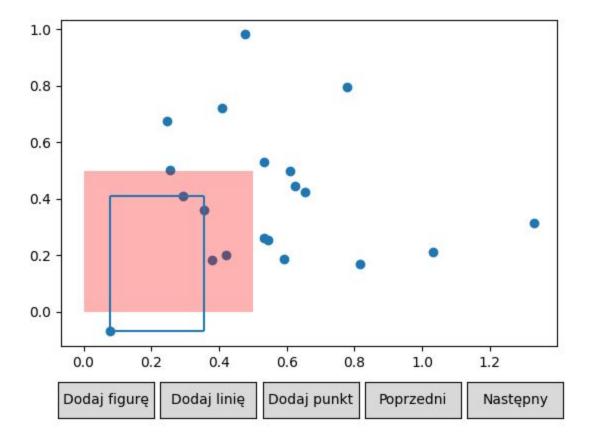
Wizualizacja wyszukiwania

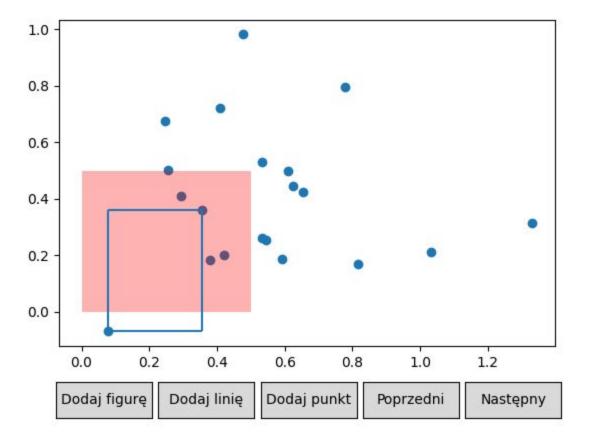


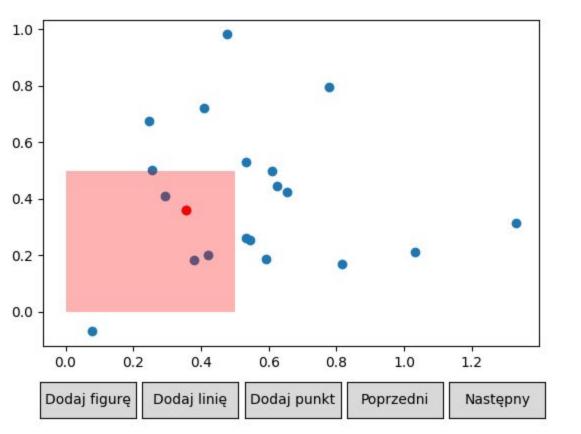


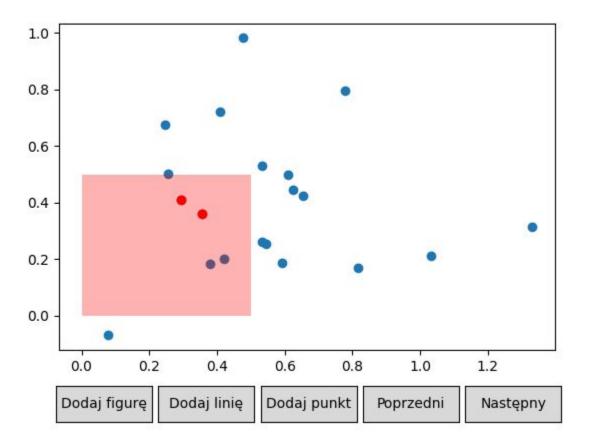


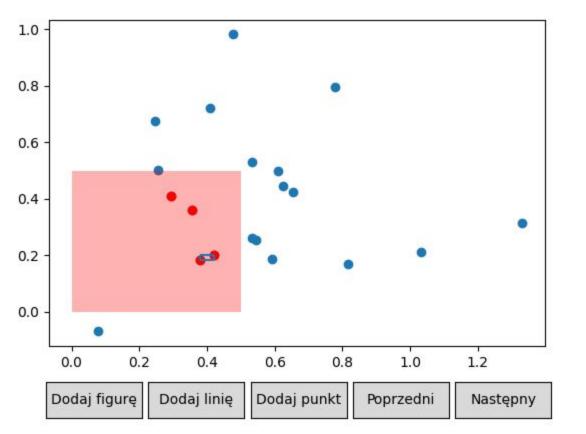


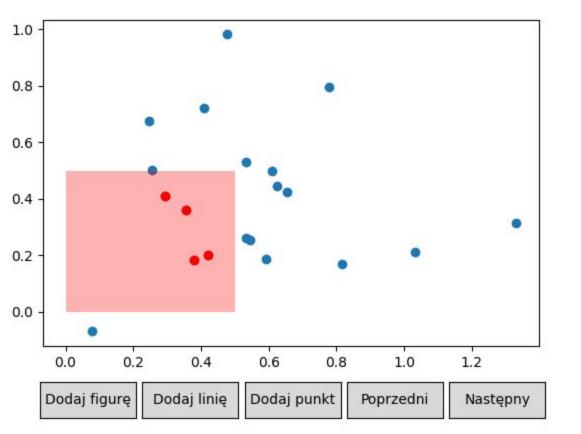






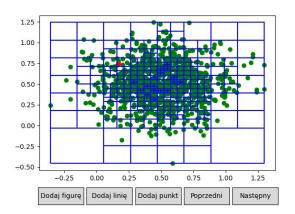


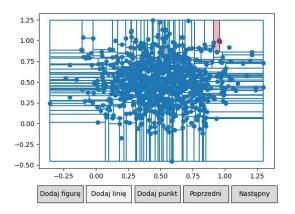


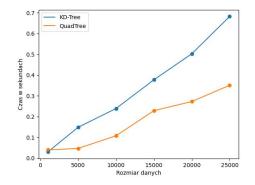


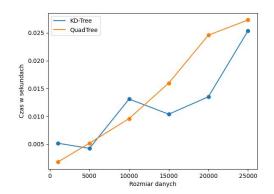
Porównywanie struktur

### Rozkład normalny

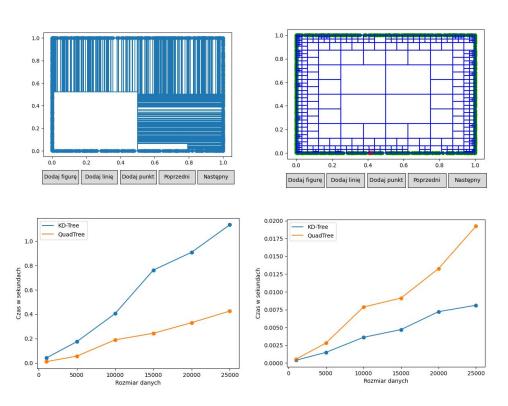




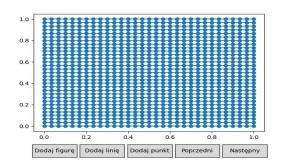


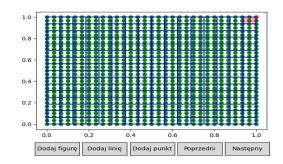


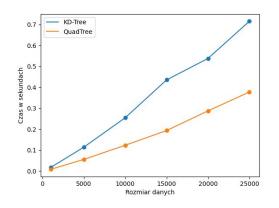
# Punkty na brzegu prostokąta

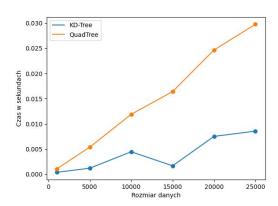


# Zbiór punktów na siatce

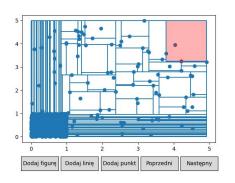


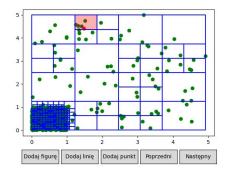


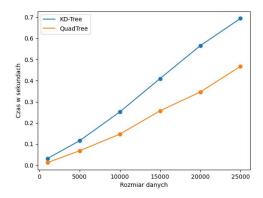


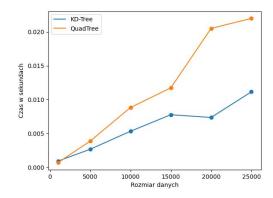


## Wartości odstające

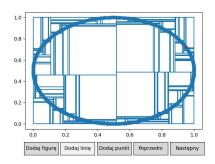


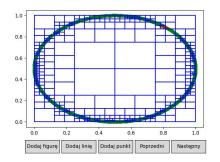


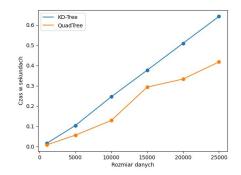


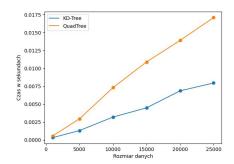


## Zbiór punktów na okręgu

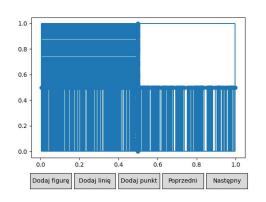


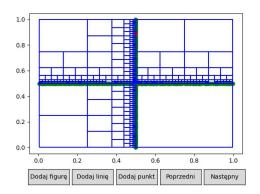


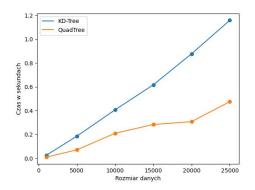


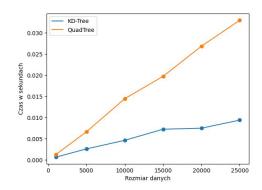


## Zbiór punktów na krzyżu









### Wnioski

- Z przeprowadzonych testów wynika, że obie struktury zostały zaimplementowane poprawnie
- Budowanie QuadTree zazwyczaj jest szybsze (w przypadku punktów na brzegu prostokąta jest znacznie szybsze)
- Wyszukiwanie danych jest zazwyczaj szybsze za pomocą KD-Tree
- Przeszukiwanie danych w QuadTree kiedy drzewo jest niezbalansowane zajmuje znacznie więcej czasu
- Budowanie KD-Tree zajmuje zazwyczaj znacznie więcej czasu ponieważ musimy posortować punkty po wszystkich współrzędnych.
- Z analizy poszczególnych wykresów wynika, że struktury osiągają oczekiwaną

#### Zastosowania QuadTree

- Szukanie które punkty znajdują się w zadanym obszarze.
  - W szczególności sprawdzanie czy dany jeden punkt znajduje się w strukturze
- Zapisywanie danych o całym regionie poddrzewa (na przykład kolorów, informacji o głębokości)
  - W szczególności QuadTree może być używane do zapisywania skompresowanych obrazów.
- Znajdowania maksymalnego zbioru rozłącznego największy zbiór nie nakładających się na siebie parami kształtów
  - W szczególności QuadTree może być używane do szybkiego znadywania kolizji między kształtami
- Cachowanie geolokalizacji

#### Zastosowania KDTree

- Wyszukiwanie punktów w danym obszarze.
- Szukanie najbliższych sąsiadów.
- Zapytania w bazach danych z wielowymiarowymi kluczami.
- Problem n-ciał
- Kompresja

Wojciech Łoboda & Krzysztof Pęczek