

**ČESKÉ VYSOKÉ UČENÍ TECHNICKÉ V PRAZE**  
**FAKULTA STAVEBNÍ, OBOR GEODÉZIE A KARTOGRAFIE**  
**KATEDRA GEOMATIKY**

název předmětu:

**ALGORITMY DIGITÁLNÍ KARTOGRAFIE A GIS**

číslo  
úlohy:

**1.**

název úlohy:

**Geometrické vyhledávání bodu**

školní rok:

2020/21

semestr:

3.

zpracovali:

**Eva Frommeltová, Lucie Hnilicová**

datum:

23.10.  
2020

klasifikace:

# Obsah

1	Zadání .....	3
2	Doplňující úlohy .....	3
3	Popis a rozbor problémů .....	3
4	Popis algoritmů .....	4
4.1	Winding Number Algorithm .....	4
4.2	Ray Crossing Algorithm .....	5
5	Problematické situace a jejich rozbor .....	8
5.1	Bod ležící na hraně polygonu – Winding Number Algorithm .....	8
5.2	Bod je totožný s vrcholem jednoho či více polygonů .....	8
5.3	Zvýraznění všech polygonů pro oba výše uvedené případy .....	8
6	Vstupní data, formát vstupních dat, popis .....	8
7	Výstupní data, formát výstupních dat, popis .....	8
8	Vzhled vytvořené aplikace .....	9
9	Dokumentace .....	12
9.1	Třída Algorithms .....	12
9.2	Třída Draw .....	12
9.3	Třída Algorithms .....	13
10	Závěr .....	14
	Seznam obrázků .....	14



## 1 Zadání

**Vstup:** Souvislá polygonová mapa  $n$  polygonů  $\{P_1, \dots, P_n\}$ , analyzovaný bod  $q$ .

**Výstup:**  $P_i, q \subset P_i$ .

Nad polygonovou mapou implementujete následující algoritmy pro geometrické vyhledávání:

- Ray Crossing Algorithm (varianta s posunem těžiště polygonu).
- Winding Number Algorithm.

Nalezený polygon obsahující zadaný bod  $q$  graficky zvýrazněte vhodným způsobem (např. vyplněním, šrafováním, blikáním). Grafické rozhraní vytvořte s využitím frameworku QT. Pro generování nekonvexních polygonů můžete navrhnout vlastní algoritmus či použít existující geografická data (např. mapa evropských států).

Polygony budou načítány z textového souboru ve Vámi zvoleném formátu. Pro datovou reprezentaci jednotlivých polygonů použijte špagetový model.

## 2 Doplnující úlohy

- Ošetření singulárního případu u Winding Number Algorithm: bod leží na hraně polygonu
  - řešeno
- Ošetření singulárního případu u obou algoritmů: bod je totožný s vrcholem jednoho či více polygonů.
  - řešeno
- Zvýraznění všech polygonů pro oba výše uvedené singulární případy
  - řešeno
- Algoritmus pro automatické generování nekonvexních polygonů

## 3 Popis a rozbor problémů

Cílem úlohy je načíst polygonovou mapu na kreslicí plátno aplikace. Pomocí kliknutí do kreslicího plátna je vyobrazen bod  $q$ . Pro tento bod je pomocí algoritmů *Winding Number* a *Ray Crossing* určeno, zda se nachází v nekonvexním polygonu/polygonech nebo mimo něj. Pokud je bod v polygonu, tento polygon je zvýrazněn. Může nastat i několik dalších případů:

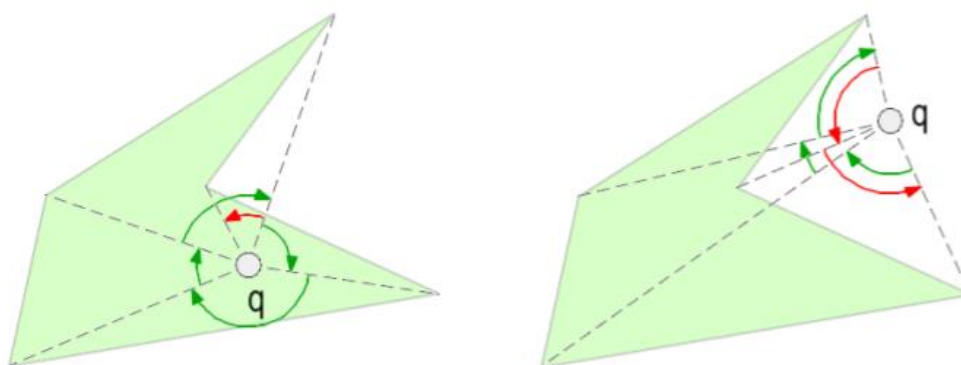
- bod  $q$  leží na hraně polygonu,
- bod  $q$  je totožný s vrcholem jednoho či více polygonů.

## 4 Popis algoritmů

Algoritmy popsané v této kapitole jsou využívány pro řešení nekonvexních mnohoúhelníků.

### 4.1 Winding Number Algorithm

Algoritmus *Winding Number* je také znám pod názvem *Metoda ovíjení*. Při této metodě je pozorovatel na bodě  $q$ . Pokud je pozorovatel uvnitř polygonu  $P$  je možné vidět všechny vrcholy polygonu – součet všech rotací je tedy roven úhlu  $2\pi$  – je tedy potřeba, aby se pozorovatel otočil o celý kruh. Pokud je pozorovatel vně polygonu  $P$  je také možné vidět všechny vrcholy polygonu, ale součet všech rotací je menší než  $2\pi$  – pozorovatel se neotočí o celý kruh.



Obr. 1 – Znázornění otáčení pozorovatele na bodě  $q$  uvnitř a vně polygonu  $P$

U tohoto algoritmu je potřeba vypočítat počet otočení Winding Number  $\Omega$ . Počet otočení je roven sumě všech rotací  $\omega_i$  měřených v CCW (protisměru hodinových ručiček), které musí průvodič mezi  $q$  a  $p_i$  opsat nad všemi body  $p_i$  v polygonu  $P$ .

$$\Omega = \sum_{i=1}^n \frac{\omega_i}{2\pi}.$$

Pokud je úhel  $\omega$  načítán po směru hodinových ručiček je  $\omega_i > 0$  a má kladné znaménko. Pokud je úhel  $\omega$  načítán proti směru hodinových ručiček je  $\omega_i < 0$  a má záporné znaménko. Pak tedy hodnota  $\Omega$  určuje polohu bodu  $q$  vůči polygonu  $P$ .

$$\Omega(q, P) = \begin{cases} 1, & q \in P, \\ 0, & q \notin P. \end{cases}$$

#### 4.1.1 Výpočet úhlu $\omega$

Pro výpočet úhlu  $\omega$  je potřeba vypočítat vektory  $\vec{u}$  a  $\vec{v}$  mezi bodem  $q$  a jednotlivými vrcholy  $P_i$ :

$$\begin{aligned} \vec{u} &= |P_1 q|, \\ \vec{v} &= |q P_2|. \end{aligned}$$

Z těchto vektorů je možné určit úhel  $\omega$ :

$$\omega = \left| \arccos \left( \frac{u \cdot v}{|u| \cdot |v|} \right) \right|.$$

V dalším kroku je potřeba určit pozici vzhledem k hraně polygonu – test vzájemné polohy:

$$\vec{u} = (x_{P2} - x_{P1}, y_{P2} - y_{P1}),$$

$$\vec{v} = (x_q - x_{P1}, y_q - y_{P1}),$$

$$t = \begin{vmatrix} u_x & u_y \\ v_x & v_y \end{vmatrix} = \begin{cases} > 0, & q \in \sigma_L \\ < 0, & q \in \sigma_P \\ = 0, & q \text{ leží na hraně.} \end{cases}$$

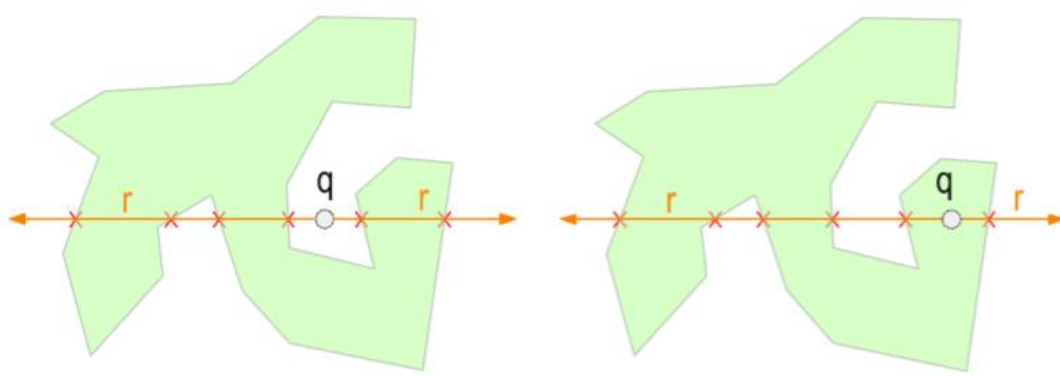
#### 4.1.2 Slovní popis algoritmu WN

- 1: Inicializuj  $\Omega = 0$ , tolerance  $\varepsilon$
- 2: Opakuj pro všechny body v trojici  $p_i, q, p_{i+1}$ :
- 3: Urči polohu  $q$  vzhledem k  $p = (p_i, p_{i+1})$ .
- 4: Urči úhel  $\omega$  mezi body  $q$ , počátečním bodem  $p_i$  a koncovým bodem  $p_{i+1}$
- 5: Pokud se bod  $q$  nalézá v levé polorovině –  $\Omega = \Omega + \omega_i$
- 6: Jinak, když se bod  $q$  nalézá v pravé polorovině –  $\Omega = \Omega - \omega_i$
- 7: Pokud  $(|\Omega \pm 2\pi| < \varepsilon)$  – bod  $q$  leží uvnitř polygonu  $P$
- 8: Jinak bod  $q$  leží vně polygonu  $P$

Tento algoritmus však neřeší problémy singularity.

#### 4.2 Ray Crossing Algorithm

Algoritmus *Ray Crossing* je také znám pod názvem *Paprskový algoritmus*. Bodem  $q$  je vedena polopřímka  $r$  (paprsek) nezávisle na směru. Polopřímka  $r$  je často volena  $y = y_q$ . Je počítán počet průsečíků s polygonem  $P$ . Když se bod  $q$  nachází v polygonu  $P$  je počet průsečíků s  $r$  roven lichému číslu. Pokud leží bod  $q$  vně polygonu  $P$  je počet průsečíků s  $r$  roven sudému číslu.

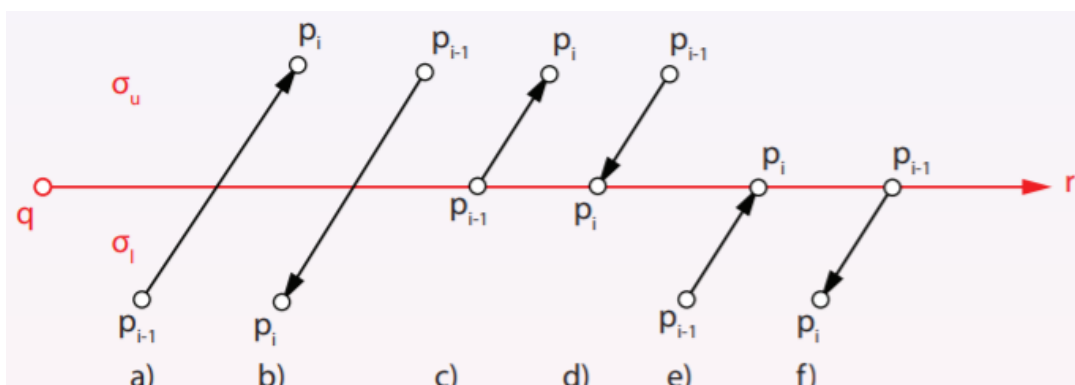


Obr. 2 – Průchod paprsku  $r$  z bodu  $q$

Pro přehlednost lze určit, zda zbytek po celočíselném dělení počtu průsečíků  $k$  je roven:

$$k(r, P) \% 2 = \begin{cases} 1, & q \in P, \\ 0, & q \notin P. \end{cases}$$

Paprsek je volen buď vodorovně nebo svisle z bodu  $q$ . Tím je polygon rozdělen a je testována jen jedna polovina nebo segmenty které jsou kolineární – těchto případů je třeba se zbavit. Podle souřadnice  $y$  je určeno, kde leží bod  $p_i$  vůči paprsku  $r$ . Když je větší, než  $y_q$  je na  $r$  a naopak.



Obr. 3 – Zobrazení případů polohy bodu  $p_i$  a  $p_{i-1}$

Průsečík je započítáván pokud:

Hrana v obou polorovinách nebo jen v horní:

- i) je bod  $p_i$  nad paprskem a  $p_{i-1}$  pod nebo na paprsku  $\rightarrow$  a), c)
- ii) je bod  $p_{i-1}$  nad paprskem a  $p_i$  pod nebo na paprsku  $\rightarrow$  b), d)

$$(y_i > y_q) \wedge (y_{i-1} \leq y_q) \vee (y_{i-1} > y_q) \wedge (y_i \leq y_q).$$

Hrana v obou polorovinách nebo jen v dolní

- iii) je  $p_i$  pod paprskem a  $p_{i-1}$  je nad nebo na paprsku  $\rightarrow$  a), e)
- iv) je bod  $p_{i-1}$  pod paprskem a  $p_i$  nad nebo na paprsku  $\rightarrow$  b), f)

$$(y_i < y_q) \wedge (y_{i-1} \geq y_q) \vee (y_{i-1} < y_q) \wedge (y_i \geq y_q).$$

#### 4.2.2 Slovní popis algoritmu WN

Pro redukci souřadnic polygonu  $P$  k bodu  $q$  jsou použity tyto vzorce:

$$x'_p = x_p - x_q,$$

$$y'_p = y_p - y_q.$$

Dále je vypočten průsečík s osou  $x' = 0$ :



$$x'_m = \frac{(x'_i y'_{i-1} - x'_{i-1} y'_i)}{(y'_i - y'_{i-1})}.$$

Poté je proveden test, zda existuje průsečík:

$$(y'_i > 0) \wedge (y'_{i-1} \leq 0) \vee (y_{i-1} > 0) \wedge (y_i \leq 0).$$

Průsečík se nachází v kladném směru osy  $x'$  pokud je  $x'_m > 0$ .

$$k(r, P) = \begin{cases} k(r, P) + 1, & x'_m > 0, \\ k(r, P), & x'_m \leq 0. \end{cases}$$

#### 4.2.2 Slovní popis algoritmu WN

- 1: Inicializuj  $k = 0$ ,
- 2: Opakuj pro všechny body  $p_i$  polygonu  $P$
- 3:     Redukuj souřadnice  $x'_i = x_i - x_q$ ,  $y'_i = y_i - y_q$
- 4:     Když  $(y'_i > 0) \wedge (y'_{i-1} \leq 0) \vee (y_{i-1} > 0) \wedge (y_i \leq 0)$  – je segment vhodný
- 5:          $x'_m = \frac{(x'_i y'_{i-1} - x'_{i-1} y'_i)}{(y'_i - y'_{i-1})}$  – vhodný průsečík
- 6:         Když  $(x'_m > 0)$  pak  $k = k + 1$
- 7:     Když  $(k \% 2) \neq 0$  pak je bod  $q$  v polygonu  $P$
- 8:     Jinak bod  $q$  leží vně polygonu  $P$



## 5 Problematické situace a jejich rozbor

Za problematické situace jsou považovány případy, kdy bod  $q$  leží na hraně polygonu  $P$  nebo je bod  $q$  totožný s vrcholem jednoho či více polygonů. Pro tyto situace je potřeba ošetřit singulární případy.

### 5.1 Bod ležící na hraně polygonu – Winding Number Algorithm

Pro ošetření tohoto případu je využita funkce *getPointLinePosition*. Díky této funkci je možno určit orientaci bodu  $q$  vůči hraně polygonu. Jako návratové hodnoty jsou použity -1, 0, 1. V případě, že je vrácena hodnota -1, je bod  $q$  na hraně polygonu. Dalším krokem pro ověření je porovnat souřadnice  $x$  koncových bodů linie a souřadnici  $x$  bodu  $q$ .

### 5.2 Bod je totožný s vrcholem jednoho či více polygonů

Pro ošetření tohoto případu je využito porovnávání souřadnic  $x_q$  a  $y_q$  se souřadnicemi vrcholů polygonu. Když jsou souřadnice bodu  $q$  totožné s vrcholem, který je společný pro jeden nebo více polygonů, jsou tyto polygony zvýrazněny.

### 5.3 Zvýraznění všech polygonů pro oba výše uvedené případy

Při umístění bodu  $q$  do polygonu, na jeho hranu nebo na vrchol polygonů jsou tyto případy zvýrazněny šrafováním.

## 6 Vstupní data, formát vstupních dat, popis

Jako vstup je použit textový soubor *polygons.txt*. Textový soubor je strukturován tak, že v prvním sloupci je číslo vrcholu, v druhém je souřadnice  $x$  a ve třetím je souřadnice  $y$ . Soubor obsahuje  $i$  řádků. Každý dílčí polygon je číslován od 1 a může obsahovat  $n$  vrcholů.

## 7 Výstupní data, formát výstupních dat, popis

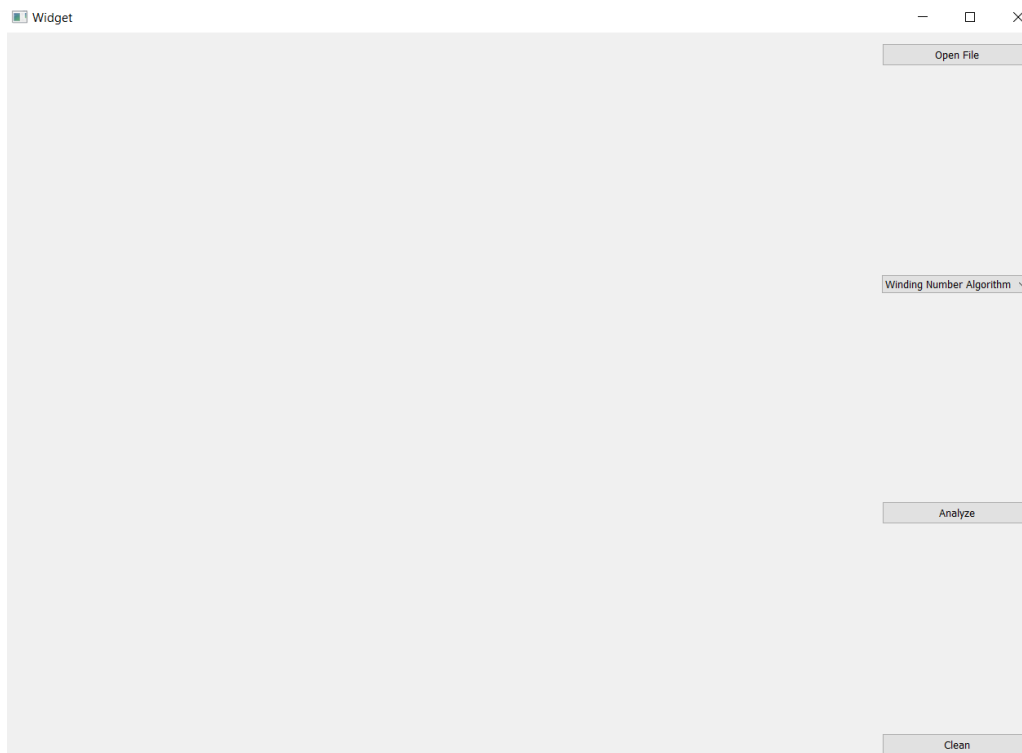
Výstupní data nemají žádný formát. Za výstup je považováno vykreslení polygonů a bodu na kreslicí plátno aplikace. Pomocí tlačítka „Analyze“ je zvýrazněn polygon, ve kterém se nachází bod  $q$ .



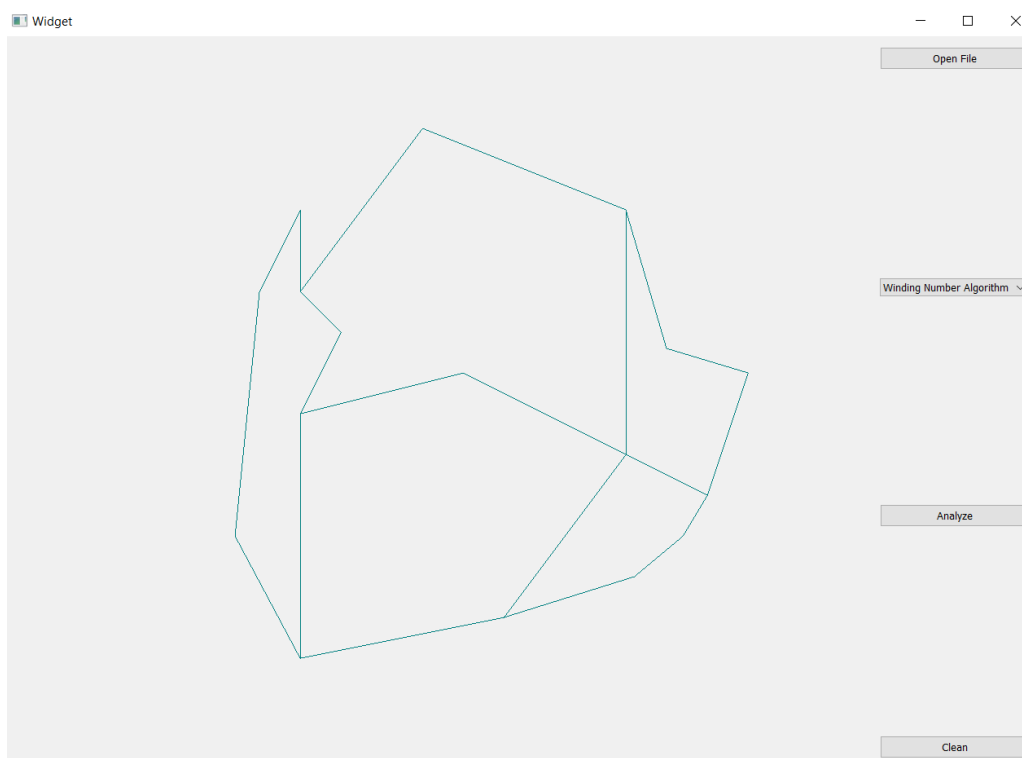


## 8 Vzhled vytvořené aplikace

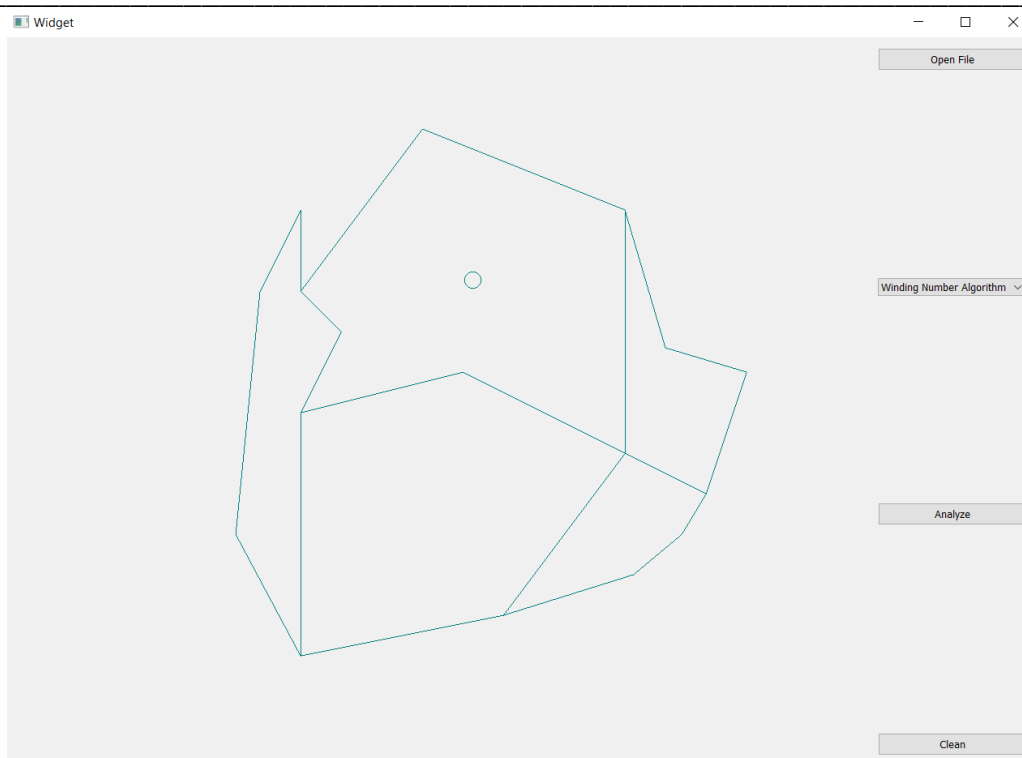
V této kapitole jsou vloženy ukázky vzhledu aplikace s různými funkcionalitami.



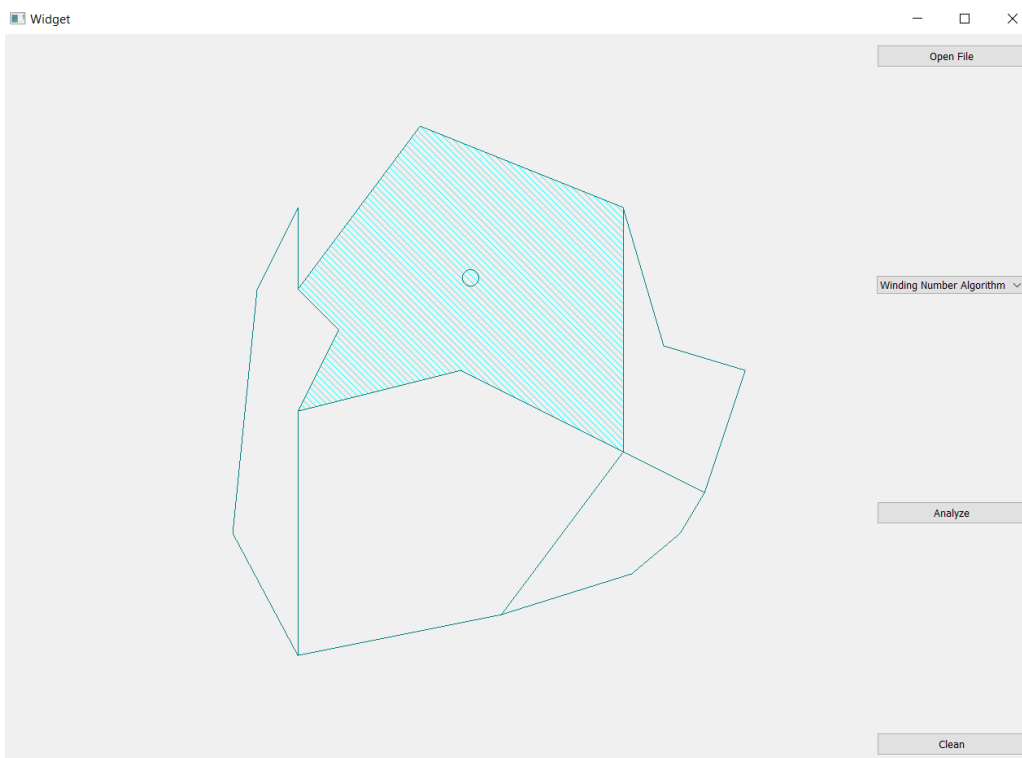
Obr. 4 - Základní vzhled aplikace



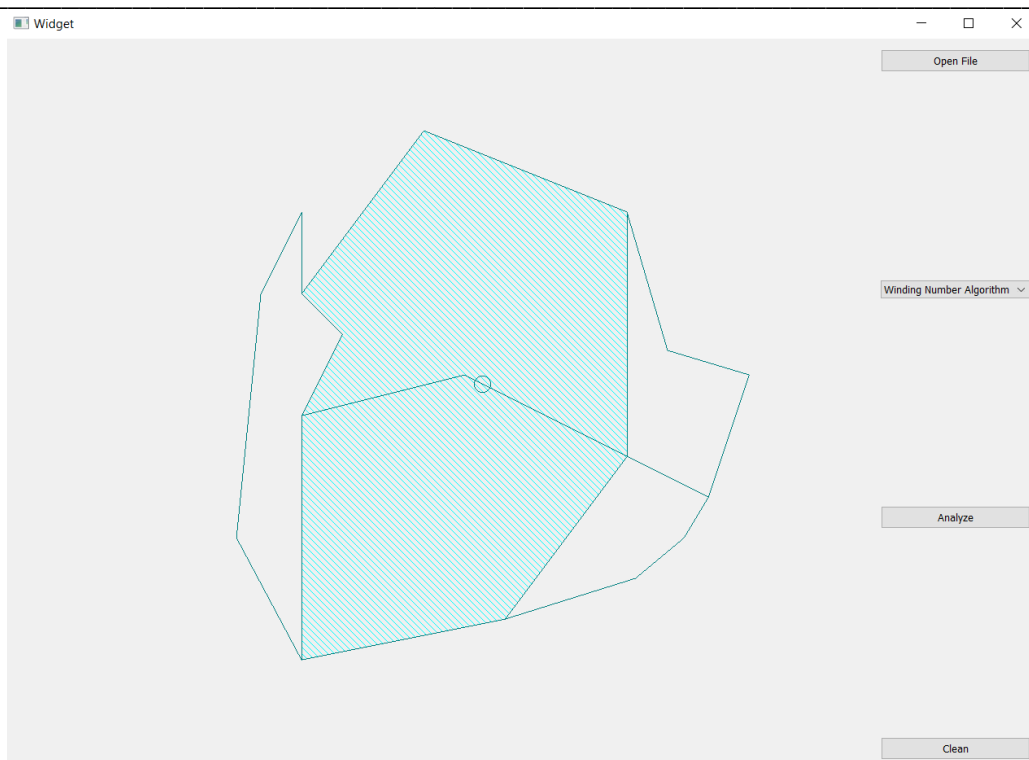
Obr. 5 - Vykreslení polygonu po otevření souboru



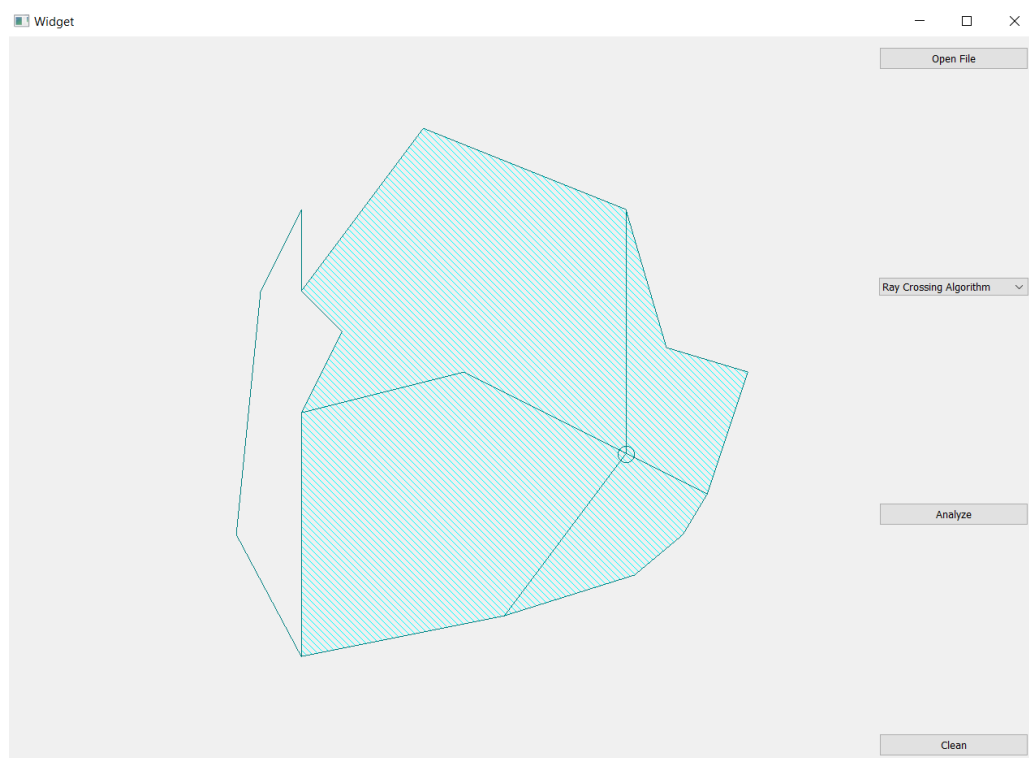
Obr. 6 - Vykreslení bodu do polygonu po kliknutí myší



Obr. 7 - Zvýraznění polygonu při spuštění analýzy – kliknutí na tlačítko „Analyze“



Obr. 8 – Ošetření singulárního případu – bod na hraně Winding Number Aalgorithm



Obr. 9 – Ošetření singulárního případu – bod totožný s vrcholem polygonů



## 9 Dokumentace

V této kapitole jsou popsány jednotlivé třídy, které zajišťují chod aplikace.

### 9.1 Třída Algorithms

Třída *Algorithms* obsahuje metody, které počítají polohu bodu  $q$  vůči polygonům. Metody *getPositionWinding* a *getPositionRay* vrací hodnotu 1 pokud je bod uvnitř polygonu a hodnotu 0 pokud je bod vně polygonu.

```
static int getPointLinePosition(QPointF &q, QPointF &p1, QPointF &p2);
```

- Vstupními parametry této funkce jsou bod  $q$  a souřadnice koncových bodů hran polygonů ( $p_1, p_2$ )
- Funkce je vytvořena pro výpočet pozice bodu  $q$  vůči hraně polygonu. Určuje, zda se bod nachází v pravé, v levé polorovině nebo na hraně

```
static double getAngle(QPointF &p1, QPointF &p2, QPointF &p3, QPointF &p4);
```

- Vstupními parametry této funkce jsou počáteční a koncové souřadnice vektorů  $\vec{u}$  a  $\vec{v}$
- Funkce je vytvořena pro výpočet úhlu mezi dvěma vektory

```
static int getPositionWinding(QPointF &q, std::vector<QPointF> &pol);
```

- Vstupními parametry této funkce jsou souřadnice bodu  $q$  a souřadnice polygonů
- Funkce je vytvořena pro výpočet metody *Winding Number*, která určuje polohu bodu vůči polygonu metodou navíjení

```
static int getPositionRay(QPointF &q, std::vector<QPointF> &pol);
```

- Vstupními parametry této funkce jsou souřadnice bodu  $q$  a souřadnice polygonů
- Funkce je vytvořena pro výpočet metody *Ray Crossing*, která určuje polohu bodu vůči polygonu paprskovou metodou

### 9.2 Třída Draw

Třída *Draw* obsahuje funkce a datové položky umožňující vykreslení výsledků. V privátní části jsou vytvořeny datové položky pro bod  $q$  a vektor souřadnic polygonů. Ve veřejné části jsou vytvořeny funkce pro vykreslování.

```
private:  
std::vector<QPolygonF> polygons;  
• Vytvoření proměnné pro načtení polygonů
```

```
QPointF q;  
• Vytvoření proměnné pro bod  $q$ 
```

```
std::vector<int> result;  
• Vytvoření proměnné pro zvýraznění polygonů
```

```
public:  
void paintEvent(QPaintEvent *e);
```



- Funkce pro vykreslení a zvýraznění polygonů a vykreslení bodu  $q$

```
void mousePressEvent(QMouseEvent *e);
```

- Funkce pro sejmutí bodu z kreslicího plátna po kliknutí myši

```
void loadPolygons(std::string &path);
```

- Funkce pro načtení souboru, ve kterém jsou uloženy souřadnice polygonů (\*.txt)

```
void setResult(std::vector<int> res){result = res;}
```

- Funkce pro nastavení hodnot potřebných pro vykreslení zvýraznění polygonů

```
QPointF & getPoint(){return q;}
```

- Funkce pro vrácení hodnoty uložené v proměnné  $q$

```
std::vector<QPolygonF> & getPolygons(){return polygons;}
```

- Funkce pro vrácení hodnot uložených v proměnné  $polygons$

```
std::vector<int> &getResult(){return result;}
```

- Funkce pro vrácení hodnot uložených v proměnné  $result$

### 9.3 Třída Algorithms

Třída *Widget* obsahuje funkce, které ovládají všechna tlačítka ve výstupní aplikaci.

```
void on_openFile_clicked();
```

- Funkce pro otevření textového souboru s polygony

```
void on_Analyze_clicked();
```

- Funkce, která volá metody pro určení polohy bodů vůči polygonu

```
void on_clear_clicked();
```

- Funkce pro vyčištění kreslicího plátna



## 10 Závěr

V této úloze bylo cílem vytvořit aplikaci, která určuje vztah bodu vůči polygonu/ům za pomoci dvou algoritmů – *Winding Number Algorithm* a *Ray Crossing Algorithm*. Dále byly řešeny doplňkové úlohy pro ošetření případů, kdy vybraný bod leží na hraně polygonu nebo je totožný s vrcholem polygonu.

### Seznam obrázků

OBR. 1 – ZNÁZORNĚNÍ OTÁČENÍ POZOROVATELE NA BODĚ Q UVNITŘ A VNĚ POLYGONU P .....	4
OBR. 2 – PRŮCHOD PAPRSKU R Z BODU Q .....	5
OBR. 3 – ZOBRAZENÍ PŘÍPADŮ POLOHY BODU $P_i$ A $P_{i-1}$ .....	6
OBR. 4 - ZÁKLADNÍ VZHLED APLIKACE.....	9
OBR. 5 - VYKRESLENÍ POLYGONU PO OTEVŘENÍ SOUBORU.....	9
OBR. 6 - VYKRESLENÍ BODU DO POLYGONU PO KLIKUTÍ MYŠÍ .....	10
OBR. 7 - ZVÝRAZNĚNÍ POLYGONU PŘI SPUŠTĚNÍ ANALÝZY – KLIKUTÍ NA TLAČÍTKO „ANALYZE“ .....	10
OBR. 8 – OŠETŘENÍ SINGULÁRNÍHO PŘÍPADU – BOD NA HRANĚ WINDING NUMBER ALGORITHM .....	11
OBR. 9 – OŠETŘENÍ SINGULÁRNÍHO PŘÍPADU – BOD TOTOŽNÝ S VRCHOLEM POLYGONŮ .....	11