#### ČESKÉ VYSOKÉ UČENÍ TECHNICKÉ V PRAZE FAKULTA STAVEBNÍ KATEDRA GEOMATIKY Název předmětu Algoritmy digitální kartografie a GIS Úloha Název úlohy: U2Generalizace budov akademický rok studijní skupina vypracoval semestr datum klasifikace 2024/2025 Matyáš Pokorný C1027.04.2025letní Tereza Černohousová

# Technická zpráva

### 1 Zadání

### Úloha č. 2: Generalizace budov

Zadáním úlohy bylo implementovat generalizaci budov do úrovně detailu LOD0.

- Vstup: množina budov  $B = \{B_i\}_{i=1}^n$ , kde budova  $B_i$  je reprezentována množinou lomových bodů  $\{P_{i,j}\}_{j=1}^{m_i}$ .
- Výstup:  $G(B_i)$ .
- Ze souboru načtěte vstupní data představovaná lomovými body budov a proved'te generalizaci budov do úrovně detailu LOD0. Pro tyto účely použijte vhodnou datovou sadu, například ZABAGED. Testování proved'te nad třemi datovými sadami (historické centrum města, sídliště, izolovaná zástavba).
- Pro každou budovu určete její hlavní směry metodami:
  - Minimum Area Enclosing Rectangle,
  - PCA.
- U první metody použijte některý z algoritmů pro konstrukci konvexní obálky. Budovu
  při generalizaci do úrovně LOD0 nahraďte obdélníkem orientovaným v obou hlavních
  směrech, se středem v těžišti budovy, jehož plocha bude stejná jako plocha budovy.
  Výsledky generalizace vhodně vizualizujte.
- Otestujte a porovnejte efektivitu obou metod s využitím hodnotících kritérií. Pokuste se rozhodnout, pro které tvary budov dávají metody nevhodné výsledky, a pro které naopak poskytují vhodnou aproximaci.

# 2 Bonusové úlohy

Z bonusových úloh námi byly zpracovány:

- 1. Generalizace budov metodami Wall Average.
- 2. Generalizace budov metodou Longest Edge.
- 3. Generalizace budov metodou Weighted Bisector.
- 4. Implementace další metody konstrukce konvexní obálky.
- 5. Ošetření singulárního případu při generování konvexní obálky.
- 6. Načtení z \*.shp

# 3 Pracovní postup a použité algoritmy

### 3.1 Konstrukce konvexní obálky

#### 3.1.1 Jarvis Scan

Tato metoda iterativně konstruuje konvexní obálku polygonu postupným výběrem vrcholu, který spolu s předchozím vrcholem a dočasným bodem tvoří největší kladný úhel. Algoritmus je známý také jako *gift wrapping*.

Nejprve zvolíme výchozí bod q s nejmenší souřadnicí y. Jako počáteční směr se použije horizontální vektor směřující doprava. V každém kroku hledáme bod  $p \in P$ , který tvoří s aktuálním bodem  $p_j$  a předchozím směrem  $\overrightarrow{p_jp_{j-1}}$  největší orientovaný úhel  $\omega$ . Tedy hledáme bod maximalizující:

$$\omega_i = \angle(\overrightarrow{p_j p_{j-1}}, \overrightarrow{p_j p_i})$$

Tento bod přidáme do výsledné množiny obálky. Iteraci opakujeme, dokud se algoritmus nevrátí zpět do výchozího bodu q. Pokud výsledná obálka obsahuje méně než tři body, vstupní polygon nebyl validní.

Metoda je robustní a jednoduchá na implementaci, ale v nejhorším případě má kvadratickou časovou složitost  $\mathcal{O}(nh)$ , kde h je počet bodů obálky.

#### 3.1.2 Graham scan

Grahamův algoritmus nejprve seřadí body podle orientace (úhlu) vzhledem k pivotnímu bodu q s nejmenší souřadnicí y, a poté postupně buduje konvexní obálku s využitím zásobníku.

Po nalezení bodu q odstraníme jej ze seznamu a ke každému dalšímu bodu vypočteme úhel vzhledem kq:

$$\theta_i = \arctan 2(y_i - y_q, x_i - x_q)$$

Body se seřadí podle rostoucí hodnoty  $\theta_i$  a vznikne sekvence P'. Následně přidáme první tři body do zásobníku a zbytek zpracováváme iterativně: pro každý další bod kontrolujeme orientaci trojice posledních dvou bodů zásobníku a nového kandidáta. Pokud je orientace pravotočivá nebo kolineární, bod na vrcholu zásobníku se odstraní. Postup se opakuje, dokud poslední tři body netvoří levotočivý trojúhelník. Nakonec se bod přidá do zásobníku.

Grahamův scan má časovou složitost  $\mathcal{O}(n\log n)$  díky nutnosti třídění podle úhlu. Výsledná obálka je tvořena body v zásobníku.

#### 3.2 Generalizace budov

### 3.2.1 Minimum Area Enclosing Rectangle

Pro výpočet minimálního obalového obdélníku (Minimum Area Enclosing Rectangle, MAER) vstupního polygonu využíváme algoritmus založený na rotaci konvexního obalu. Nej-

prve je třeba vytvořit konvexní obal daného polygonu  $P \subset \mathbb{R}^2$ , který představuje nejmenší konvexní množinu obsahující všechny jeho vrcholy. V našem případě je konvexní obal určen metodou založenou na iterativním výběru bodu s maximálním úhlem mezi dvěma orientovanými úsečkami. Tento přístup nezávisí na třídění bodů, což zajišťuje robustnost i při zpracování degenerovaných polygonů.

Po vytvoření konvexního obalu s vrcholy  $\{p_0, p_1, \dots, p_{n-1}\}$ , kde  $n \geq 3$ , iterujeme přes všechny jeho hrany. Každá hrana  $e_i = \overrightarrow{p_i p_{i+1}}$  (s indexací modulo n) je kandidátem na základnu minimálního obdélníku. Pro každou tuto hranu vypočítáme její orientaci takto:

$$\sigma_i = \arctan 2(y_{i+1} - y_i, x_{i+1} - x_i)$$

Celý konvexní obal následně otočíme o úhel  $-\sigma_i$ , aby se aktuální hrana zarovnala s osou x. Rotace bodu (x, y) se provádí podle transformační rovnice:

$$\begin{bmatrix} x' \\ y' \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \cos(-\sigma_i) & -\sin(-\sigma_i) \\ \sin(-\sigma_i) & \cos(-\sigma_i) \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix}$$

Tím získáme natočený konvexní obal, pro který vypočítáme minimální osu zarovnaný ohraničující obdélník (tzv. min-max box). Ten je určen extrémními souřadnicemi:

$$x_{\min} = \min_{(x,y)\in\mathcal{P}} x, \quad x_{\max} = \max_{(x,y)\in\mathcal{P}} x$$
$$y_{\min} = \min_{(x,y)\in\mathcal{P}} y, \quad y_{\max} = \max_{(x,y)\in\mathcal{P}} y$$

$$y_{\min} = \min_{(x,y)\in\mathcal{P}} y, \quad y_{\max} = \max_{(x,y)\in\mathcal{P}} y$$

Rozměry obdélníku pak získáme jako rozdíly mezi těmito extrémními hodnotami:

šířka = 
$$x_{\text{max}} - x_{\text{min}}$$
, výška =  $y_{\text{max}} - y_{\text{min}}$ 

Z těchto hodnot sestavíme obdélník se stranami rovnoběžnými s osami x, y. Spočítáme jeho obsah a z porovnání všech těchto obdelníků vybereme ten s nejměnším obsahem:

$$A_{\min} = \min_{i} A_{i}$$

Výsledný minimální obalový obdélník následně upravíme tak, aby jeho plocha odpovídala ploše původního polygonu P. Toho docílíme přepočtem měřítka pomocí faktoru:

$$k = \frac{S_P}{S_R}$$

kde  $S_P$  je plocha polygonu a  $S_R$  plocha obalového obdélníku. Následně provádíme změnu měřítka obdélníku vůči jeho těžišti a výsledek zpětně rotujeme o úhel  $\sigma_{\min},$  abychom získali finální orientaci minimálního obdélníku:

$$MAER(P) = R_{\sigma_{\min}} \left( \sqrt{k} \cdot BBox \left( R_{-\sigma_{\min}}(CH(P)) \right) \right)$$

kde:

- CH(P) je konvexní obal polygonu P,
- $R_{\pm\sigma_{\min}}$  označuje rotaci o úhel  $\pm\sigma_{\min}$  kolem těžiště obdélníku,
- BBox(·) je osa zarovnaný obdélník (axis-aligned bounding box),
- $\bullet$   $\sigma_{\min}$ je úhel natočení, pro který má obalový obdélník minimální plochu,
- $k = \frac{S_P}{S_R}$  je měřítkový faktor, kde  $S_P$  je plocha polygonu a  $S_R$  plocha původního obalového obdélníku.

Tato konstrukce zajišťuje, že výsledný obdélník má stejnou orientaci jako původní nejlepší nalezený minimální obdélník, ale jeho plocha odpovídá ploše původního polygonu P, čímž se eliminuje vliv měřítka a umožňuje lepší srovnání např. mezi různými tvary.

# 3.2.2 Principal Component Analysis (PCA)

Pro výpočet minimálního obalového obdélníku pomocí analýzy hlavních komponent (PCA) používáme přístup založený na statistickém zpracování dat. Tento algoritmus najde optimální orientaci obdélníku, který obklopuje daný polygon  $P \subset \mathbb{R}^2$ , a to prostřednictvím zjištění hlavních komponent datového souboru. Následující kroky detailně popisují, jak tento algoritmus funguje.

Nejprve vytvoříme matici A, jejíž řádky obsahují souřadnice vrcholů polygonu P. Předpokládejme, že polygon má n vrcholů, což znamená, že A bude mít rozměry  $n \times 2$ . Pro každý vrchol  $p_i = (x_i, y_i)$  polygonu P, přidáme jeho souřadnice do matice A:

$$A = \begin{bmatrix} x_1 & y_1 \\ x_2 & y_2 \\ \vdots & \vdots \\ x_n & y_n \end{bmatrix}$$

Dále vypočítáme střední hodnoty souřadnic x a y pro všechny vrcholy:

$$M = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} \begin{bmatrix} x_i \\ y_i \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \bar{x} \\ \bar{y} \end{bmatrix}$$

Poté od všech souřadnic odečteme střední hodnoty, čímž získáme matici B, která představuje "centrální" hodnoty bodů polygonu:

$$B = A - M = \begin{bmatrix} x_1 - \bar{x} & y_1 - \bar{y} \\ x_2 - \bar{x} & y_2 - \bar{y} \\ \vdots & \vdots \\ x_n - \bar{x} & y_n - \bar{y} \end{bmatrix}$$

Následně vypočítáme kovarianční matici C podle vzorce:

$$C = \frac{1}{n-1}B^T B$$

Kde  $B^T$  je transponovaná matice B. Kovarianční matice C vyjadřuje rozptyl dat a jejich vzájemnou korelaci.

Dále provedeme dekompozici matic pomocí singulární hodnotové dekompozice (SVD):

$$C = U\Sigma V^T$$

Kde U a V jsou ortogonální matice a  $\Sigma$  je diagonální matice obsahující singularity. Z matice V získáme hlavní směry dat, které odpovídají hlavním komponentám.

Zajímá nás druhá komponenta (orientace dat), která je reprezentována úhlem  $\sigma$  mezi osou x a hlavní komponentou:

$$\sigma = \arctan 2(V_{1,0}, V_{0,0})$$

Tento úhel nám říká, jakým způsobem je třeba data rotovat, aby orientace polygonu odpovídala hlavnímu směru.

Po získání úhlu rotace  $\sigma$  provedeme rotaci polygonu P o tento úhel:

$$P_{\rm rot} = R_{-\sigma}(P)$$

Následně vypočítáme minimální ohraničující obdélník pro rotovaný polygon, který je určen souřadnicemi minimálního a maximálního bodu na ose x a y:

šířka = 
$$x_{\text{max}} - x_{\text{min}}$$
, výška =  $y_{\text{max}} - y_{\text{min}}$ 

Tento obdélník je definován čtyřmi body, které tvoří jeho rohy. Získaný obdélník představuje minimální ohraničující obdélník pro rotovaný polygon.

Nakonec přepočteme velikost tohoto obdélníku podle původního polygonu a zpětně provedeme rotaci o úhel  $\sigma$ , abychom vrátili obdélník do původní orientace:

$$PCA(P) = R_{\sigma} (BBox (R_{-\sigma}(P)))$$

kde:

- P je původní polygon,
- $R_{\pm\sigma}$  značí rotaci o úhel  $\pm\sigma$ ,
- BBox(·) je osa zarovnaný obdélník (axis-aligned bounding box),
- $\bullet$   $\sigma$  je úhel rotace, který odpovídá hlavní komponentě,
- PCA(P) je minimální obalový obdélník pro polygon P.

#### 3.2.3 Longest Edge

Pro výpočet minimálního obalového obdélníku s využitím nejdelší hrany polygonu (Longest Edge) postupujeme následovně. Tento algoritmus je založen na nalezení nejdelší hrany polygonu a jejím použití pro určení orientace obalového obdélníku. Nejprve iterujeme přes všechny hrany polygonu a pro každou vypočítáme její délku. Po nalezení nejdelší hrany určujeme její orientaci a podle ní otáčíme polygon tak, aby tato hrana byla zarovnána s osou x.

Nejprve inicializujeme proměnné pro maximální vzdálenost, index nejdelší hrany a její složky v x a y-ové ose. Poté procházíme všechny hrany polygonu P a pro každou hranu  $e_i$ , která je určena dvojicí bodů  $p_i = (x_i, y_i)$  a  $p_{i+1} = (x_{i+1}, y_{i+1})$ , spočítáme její délku podle vzdálenostní formule:

$$d_i = \sqrt{(x_{i+1} - x_i)^2 + (y_{i+1} - y_i)^2}$$

Pokud je délka hrany  $d_i$  větší než dosud nalezená maximální vzdálenost, aktualizujeme maximální hodnoty a uložíme index hrany, její složky  $\Delta x$  a  $\Delta y$ .

Následně vypočítáme úhel rotace  $\sigma$ , který je určen směrem nejdelší hrany. Tento úhel získáme pomocí funkce atan2, která vrací úhel mezi vektorem a osou x:

$$\sigma = \arctan 2(\Delta y, \Delta x)$$

Poté rotujeme celý polygon o úhel  $-\sigma$ , aby se nejdelší hrana zarovnala s osou x. Následně vypočítáme minimální ohraničující obdélník (min-max box) pro otočený polygon. Z těchto hodnot určíme rozměry obdélníku a vypočítáme jeho obsah. Tento minimální obdélník následně přizpůsobíme velikosti původního polygonu pomocí změny měřítka, aby byl zachován jeho poměr stran.

Nakonec obdélník rotujeme zpět o úhel  $\sigma$ , čímž vrátíme jeho původní orientaci. Výsledkem je minimální obalový obdélník, jehož orientace je určena nejdelší hranou původního polygonu.

Výsledný obdélník je dán vzorcem:

$$LE(P) = R_{\sigma} \left( BBox \left( R_{-\sigma}(P) \right) \right)$$

kde:

- $R_{\pm\sigma}$  označuje rotaci polygonu o úhel  $\pm\sigma$ ,
- BBox(·) je osa zarovnaný obdélník (axis-aligned bounding box),
- $\bullet$   $\sigma$  je úhel natočení, který zarovnává nejdelší hranu s osou x,
- P je původní polygon.

Tato metoda je efektivní pro geometrické analýzy, kde je důležité najít obdélník odpovídající orientaci nejdelší hrany, čímž dochází k optimalizaci prostorového zobrazení polygonu.

# 3.2.4 Wall Average (WA)

Algoritmus Wall Average (WA) slouží k výpočtu průměrné orientace polygonu na základě směru jeho hran. Nejprve se spočítají směry a délky všech hran polygonu. Pro každou hranu  $e_i$  vypočítáme její směr  $\sigma_i$ , což je úhel mezi vektorem hrany a osou x:

$$\sigma_i = \arctan 2(dy_i, dx_i)$$

kde  $dx_i$  a  $dy_i$  jsou změny souřadnic mezi dvěma sousedními vrcholy polygonu. Délka hrany  $l_i$  je pak dána vzorcem:

$$l_i = \sqrt{(dx_i)^2 + (dy_i)^2}$$

Dále si zvolíme referenční směr  $\sigma_{ref}$ , což může být směr první hrany. Poté vypočítáme vážený průměr směrů hran podle jejich délek. To se provádí pomocí následujícího vzorce:

$$\sigma = \sigma_{\text{ref}} + \frac{\sum r_i \cdot l_i}{\sum l_i}$$

kde  $r_i$  je upravený směr hrany  $e_i$ , tedy rozdíl mezi směrem hrany  $\sigma_i$  a referenčním směrem  $\sigma_{\text{ref}}$ , normalizovaný na interval  $[-\pi, \pi]$ :

$$r_i = \sigma_i - \sigma_{\rm ref}$$

Po získání směru  $\sigma$  provedeme rotaci polygonu tak, aby hrany byly orientovány v souladu s tímto průměrným směrem. Následně spočítáme minimální obalový obdélník pro otočený polygon, upravíme jeho velikost a opět jej otočíme zpět do původní orientace.

- $\sigma_i$  je směr i-té hrany polygonu.
- $l_i$  je délka i-té hrany polygonu.
- $\sigma_{\text{ref}}$  je referenční směr (směr první hrany).
- $r_i$  je upravený směr hrany, normalizovaný na interval  $[-\pi, \pi]$ .
- Výsledný směr  $\sigma$  je vážený průměr směrů hran s ohledem na jejich délky.

### 3.2.5 Weighted Bisector (WE)

Algoritmus Weighted Bisector (WE) se zaměřuje na výpočet váženého bisektoru polygonu na základě dvou nejdelších diagonál. Nejprve spočítáme vzdálenosti mezi všemi dvojicemi vrcholů polygonu a zjistíme dvě nejdelší diagonály  $d_1$  a  $d_2$ . Každá diagonála má svůj směr  $\sigma_1$  a  $\sigma_2$ , které jsou dány vzorcem:

$$\sigma_1 = \arctan 2(dy_1, dx_1), \quad \sigma_2 = \arctan 2(dy_2, dx_2)$$

kde  $(dx_1, dy_1)$  a  $(dx_2, dy_2)$  jsou rozdíly souřadnic mezi vrcholy diagonál. Výsledný směr váženého bisektoru je dán váženým průměrem směrů těchto dvou diagonál:

$$\sigma = \frac{d_1 \cdot \sigma_1 + d_2 \cdot \sigma_2}{d_1 + d_2}$$

Po výpočtu směru  $\sigma$  provedeme rotaci polygonu tak, aby diagonály byly orientovány v souladu s hlavním směrem. Poté vypočítáme minimální obalový obdélník pro otočený polygon, upravíme jeho velikost a opět jej otočíme zpět do původní orientace.

- $\bullet \ d_1$ a  $d_2$ jsou délky dvou nejdelších diagonál polygonu.
- $\sigma_1$  a  $\sigma_2$  jsou směry těchto diagonál.
- $\bullet$  Vážený směr  $\sigma$  je vážený průměr směrů diagonál, kde váhy jsou jejich délky.

# 4 Zhodnocení přesnosti algoritmů

Pro zhodnocení přesnosti algoritmů byl použit poměr mezi průnikem a sjednocením (Intersection over Union = IoU). Ten je dán vztahem:

$$IoU = \frac{A \cap B}{A \cup B},\tag{1}$$

kde A je obdélník reprezentující generalizovanou budovu a B je generalizovaná budova.

Tato metrika vhodně zhodnocuje překryt dvou ploch nehledě na jejich velikost a tvar. Nabývá hodnot 1 (pro kompletní shodu) až 0 (pro žádnou shodu, plochy jsou mimo). Jako dobrá shoda je považována hodnota  $IoU \geq 0.5$ .

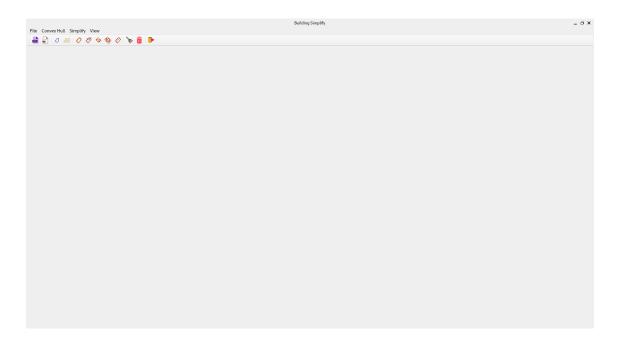
Po přenásobení hodnoty IoU stem, dostáváme hodnotu v procentech: IoU \* 100 = IoU%.

Algoritmus	Sídliště [%]	Vilovka [%]	Centrum [%]
MAER	94	89	88
PCA	78	69	69
LE	94	89	88
WE	72	71	70
WA	94	89	88

Tabulka 1: Zhodnocení přesnosti algoritmů pomocí IoU v %

# 5 Ukázka aplikace

Po spuštění kódu je otevřeno grafické rozhraní, ve kterém je možné naši aplikaci ovládat. Při spuštění se zobrazí prázdná aplikace s několika ikonami.

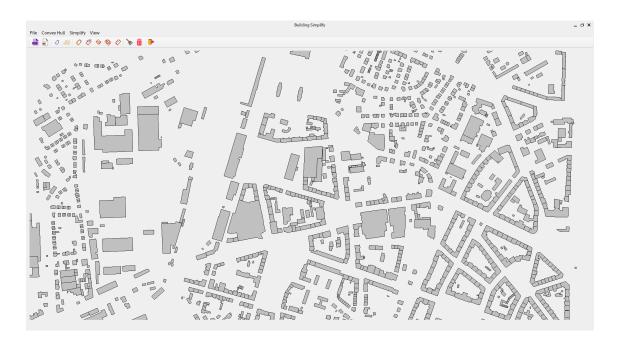


Obrázek 1: Po otevření aplikace

Polygon, který bude vyhodnocován může nakreslit uživatel sám nebo může být načten z SHP. Kreslení polygonu je možné ihned po spuštění aplikace. Pro SHP formátu je vytvořena speciální ikona.



Obrázek 2: Nakreslený polygon

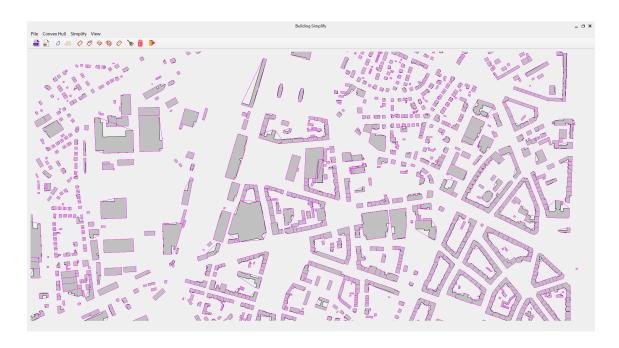


Obrázek 3: Otevření SHP souboru z počítače

Aplikace obsahuje dvě různé metody pro konstrukci konvexní obálky. Obě jsou k nalezení v hlavním panelu ikon nebo v záložce  $Convex\ Hull.$ 

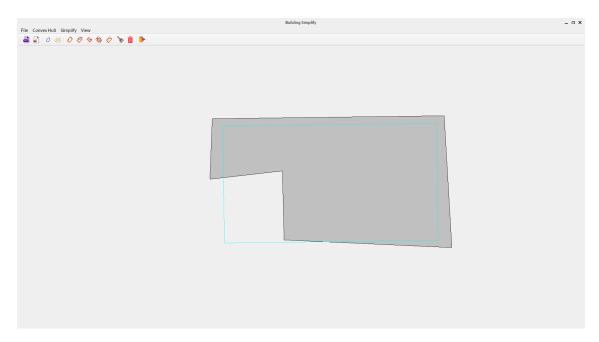


Obrázek 4: Konvexní obálka pro samostatný polygon

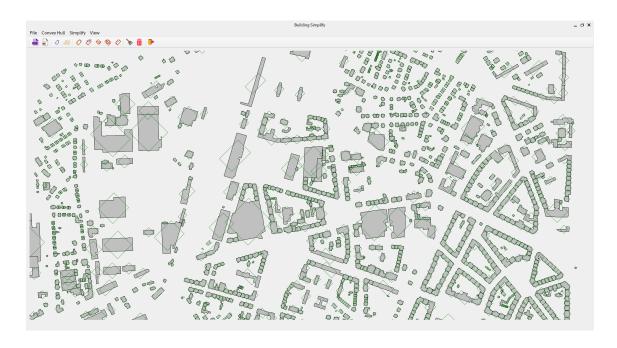


Obrázek 5: Konvexní obálka pro polygony z SHP

Hlavním cílem této úlohy bylo vyzkoušet si několik algoritmů pro generalizaci budov. Bylo vytvořeno celkem 5 algoritmů, které jsou k dispozici v kartě Simplify nebo v horním pásu ikon.



Obrázek 6: Generalizace budovy, uživatelský polygon



Obrázek 7: Generalizace budov, SHP

### 6 Závěr

Pomocí QT Creatoru byla vytvořena jednoduchá aplikace pro generalizaci budov (polygonů obecně). Aplikace umožňuje vytvořit ručně jeden polygon nebo polygony načíst buď z textového souboru ve formátu x,y nebo ze ShapeFilu.

Pro generalizaci lze volat různé algoritmy, které přes načtenou vrstvu polygonů vykreslí budovy generalizované. Mezi použitými algoritmy jsou Minimum Area Enclosing Rectangle, Principal Component Analysis, Longest Edge, Longest Diagonals a Wall average. Některé z těchto algoritmů používají pro výpočet konvexní obálku. Ta je tvořena algoritmy Graham Scan a Jarvis Scan.

V tabulce 1 jsou uvedeny procentuální hodnoty vyjadřující přesnost použitých algoritmů v oblastech s různou zástavbou. Je z ní vidět, že algoritmy si nejlépe vedou v oblasti sídlišť, kde má zástavba už přirozeně jednoduché tvary (panelové domy mívají obdélníkový půdorys) a nejhůře zase v centrech starých měst, kde půdorysy budov nejsou pravidelné ani pravoúhlé a bývají často "přilepené" na sebe. Ve vilových čtvrtích si algoritmy vedly o něco lépe než v centrech, což je způsobeno nejspíš různými verandami či balkóny, které tyto budovy mají. Co se týče algoritmů, tak nejlepších výsledků dosáhl algoritmus MAER, WA a LE, zato nejhorších PCA a WE. Žádný z algoritmů však neklesl pod hodnotu 50%, což je hranice pro hodnocení algoritmu jako úspěšného.

Algoritmy jsou ošetřené i pro singulární případy, kdy například je vstupní polygon tvořen pouze dvěma body.

Možným návrhem na zlepšení je například tlačítko pro odstranění výchozích polygonů pro zobrazení pouze výsledků nebo odstraňování výsledků z různých algoritmů samostatně. Dalším zlepšením by pak bylo zapínání či vypínání vrstev. Další úpravou by mohla být funkce zoom.

V Praze dne: 07.04. 2025 T. Černohousová M. Pokorný

# Pseudokód pro algoritmy

### algorithms.cpp

35: **vrátit** ch

```
Algorithm 1 Create Convex Hull from Polygon
 1: Vstup: Polygon pol
 2: Výstup: Konvexní obálka ch polygonu pol
 3: ch \leftarrow \text{prázdný polygon}
 4: if velikost pol < 3 then
         vytiskni "Input polygon has too few points!"
 5:
 6:
         vrátit ch
 7: end if
 8: q \leftarrow \text{bod s nejmenší } y\text{-souřadnicí (při shodě nejmenší } x)
 9: r \leftarrow \text{bod s nejmenší } x\text{-souřadnicí (při shodě nejmenší } y)
10: pj \leftarrow q
11: pj1 \leftarrow \text{bod}(r_x, q_y)
12: Přidej pj do ch
13: repeat
         \omega_{max} \leftarrow 0
14:
         i_{max} \leftarrow -1
15:
         for každý bod p_i v pol do
16:
             \omega \leftarrow \text{ úhel mezi } (pj1, pj) \text{ a } (pj, p_i)
17:
18:
             if \omega > \omega_{max} then
19:
                 \omega_{max} \leftarrow \omega
                 i_{max} \leftarrow i
20:
             end if
21:
         end for
22:
         if i_{max} = -1 then
23:
24:
             vytiskni "Error: Could not compute convex hull."
             přerušit
25:
         end if
26:
         Přidej bod pol[i_{max}] do ch
27:
         pj1 \leftarrow pj
28:
         pj \leftarrow pol[i_{max}]
29:
30: until pj = q
31: if velikost ch < 3 then
         vytiskni "Convex hull has less than 3 points!"
32:
         vrátit prázdný polygon
33:
34: end if
```

# Algorithm 2 Get Angle Between Two Vectors

- 1: **Vstup:** Body *p*1, *p*2, *p*3, *p*4
- 2: **Výstup:** Úhel mezi vektory  $\overrightarrow{p1p2}$  a  $\overrightarrow{p3p4}$
- 3: Vypočítat složky vektoru:  $u_x \leftarrow p2.x p1.x, u_y \leftarrow p2.y p1.y$
- 4: Vypočítat složky vektoru:  $v_x \leftarrow p4.x p3.x, v_y \leftarrow p4.y p3.y$
- 5: Vypočítat skalární součin:  $dot \leftarrow u_x \cdot v_x + u_y \cdot v_y$
- 6: Vypočítat velikosti vektorů:  $n_u \leftarrow \sqrt{u_x^2 + u_y^2}, n_v \leftarrow \sqrt{v_x^2 + v_y^2}$
- 7: **vrátit**  $\arccos\left(\frac{dot}{n_u \cdot n_v}\right)$

# Algorithm 3 Create Convex Hull using Graham Scan [1]

- 1: Vstup: Polygon pol
- 2: **Výstup:** Konvexní obálka  $ch_{-}g$  polygonu pol
- 3: **if** velikost pol < 3 **then**
- 4: **vrátit** prázdný polygon
- 5: end if
- 6:  $ch_{-}g \leftarrow \text{prázdný polygon}$
- 7:  $q \leftarrow \text{bod s nejmenší } y\text{-souřadnicí (při shodě nejmenší } x)$
- 8:  $new\_pol \leftarrow pol$  bez bodu q
- 9: **if**  $new\_pol$  je prázdný **then**
- 10: **vrátit** prázdný polygon
- 11: end if
- 12:  $points\_with\_angles \leftarrow prázdný seznam$
- 13: **for** každý bod  $p_i$  v  $new\_pol$  **do**
- 14:  $dx \leftarrow p_i.x q.x$
- 15:  $dy \leftarrow p_i.y q.y$
- 16:  $angle \leftarrow \arctan 2(dy, dx)$
- 17: Přidej  $(p_i, angle)$  do  $points\_with\_angles$
- 18: end for
- 19: Seřaď points\_with\_angles vzestupně podle angle
- 20:  $stack \leftarrow \text{prázdný zásobník}$
- 21: Vlož q, první a druhý bod ze seznamu do stack
- 22: for každý další bod  $p_i$  v  $points\_with\_angles$  do
- 23: **while** poslední dvě hodnoty ve stack a  $p_i$  tvoří pravotočivý ohyb **do**
- 24: Odeber poslední bod ze *stack*
- 25: end while
- 26: Vlož  $p_i$  do stack
- 27: end for
- 28:  $ch_{-}g \leftarrow \text{body ve } stack$
- 29: **vrátit**  $ch_{-}q$

# Algorithm 4 Normalize Polygons

- 1: Vstup: Seznam polygonů polygons, Šířka okna width, Výška okna height
- 2: **Výstup:** Normalizované polygonu centrované v okně
- 3: Vypočítat centroid polygonů
- 4: Vypočítat offset pro centrování polygonů
- 5: for každý polygon v seznamu polygons do
- 6: **for** každý bod v polygonu **do**
- 7: Přelož bod podle offsetu
- 8: Uprav Y-souřadnici pro výšku okna
- 9: end for
- 10: end for

# Algorithm 5 Rotate Polygon by Angle Sigma

- 1: Vstup: Polygon pol, úhel  $\sigma$
- 2: Výstup: Otáčený polygon rotated
- $3: rotated \leftarrow prázdný polygon$
- 4: **for** každý bod  $p_i = (x_p, y_p)$  v pol **do**
- 5:  $x_{pr} \leftarrow x_p \cdot \cos(\sigma) y_p \cdot \sin(\sigma)$
- 6:  $y_{pr} \leftarrow x_p \cdot \sin(\sigma) + y_p \cdot \cos(\sigma)$
- 7: Vytvoř nový bod  $p_{rotated} = (x_{pr}, y_{pr})$
- 8: Přidej  $p_{rotated}$  do rotated
- 9: end for
- 10: **vrátit** rotated

# Algorithm 6 Compute Area of Polygon using Gauss's Formula (LH Formula)

- 1: Vstup: Polygon pol
- 2: **Výstup:** Plocha area polygonu pol
- 3:  $n \leftarrow \text{velikost polygonu } pol$
- 4:  $area \leftarrow 0$
- 5: for  $i \leftarrow 0$  to n-1 do
- 6:  $i_1 \leftarrow (i+1)\%n$

⊳ Index dalšího bodu

7:  $i_{-1} \leftarrow (i-1+n)\%n$ 

▶ Index předchozího bodu

- 8:  $area \leftarrow area + pol[i].x() \cdot (pol[i_1].y() pol[i_{-1}].y())$
- 9: end for
- 10:  $area \leftarrow fabs(area/2)$

⊳ Vezmeme absolutní hodnotu a vydělíme 2

11: **vrátit** area

# Algorithm 7 Resize Polygon to Minimum Area Bounding Box

- 1: Vstup: Polygon pol, minimální ohraničující obdélník mmbox
- 2: **Výstup:** Změněný polygon *pol\_res*
- 3:  $Ab \leftarrow \text{plocha polygonu } pol \text{ (volání funkce get\_area)}$
- 4:  $A \leftarrow$  plocha ohraničujícího obdélníku mmbox (volání funkce get\_area)
- 5: if A = 0 then
- 6: vytiskni "Area of bounding box is zero!"
- 7: **vrátit** prázdný polygon
- 8: end if
- 9:  $k \leftarrow \frac{Ab}{A}$

- ⊳ Koeficient změny velikosti
- 10:  $xt \leftarrow$  střed x-souřadnic mmbox (průměr ze čtyř bodů)
- 11:  $yt \leftarrow \text{střed } y\text{-souřadnic } mmbox \text{ (průměr ze čtyř bodů)}$
- 12: Vytvoř vektory:
- 13:  $u_1x \leftarrow mmbox[0].x xt, u_1y \leftarrow mmbox[0].y yt$
- 14:  $u_2x \leftarrow mmbox[1].x xt, u_2y \leftarrow mmbox[1].y yt$
- 15:  $u_3x \leftarrow mmbox[2].x xt, u_3y \leftarrow mmbox[2].y yt$
- 16:  $u_4x \leftarrow mmbox[3].x xt, u_4y \leftarrow mmbox[3].y yt$
- 17: Vypočítej nové vrcholy ohraničujícího obdélníku:
- 18:  $x_1r \leftarrow xt \sqrt{k} \cdot u_1x$ ,  $y_1r \leftarrow yt \sqrt{k} \cdot u_1y$
- 19:  $x_2r \leftarrow xt \sqrt{k} \cdot u_2x$ ,  $y_2r \leftarrow yt \sqrt{k} \cdot u_2y$
- 20:  $x_3r \leftarrow xt \sqrt{k} \cdot u_3x$ ,  $y_3r \leftarrow yt \sqrt{k} \cdot u_3y$
- 21:  $x_4r \leftarrow xt \sqrt{k} \cdot u_4x, \ y_4r \leftarrow yt \sqrt{k} \cdot u_4y$
- 22: Vytvoř nové body  $p_1 = (x_1r, y_1r), p_2 = (x_2r, y_2r), p_3 = (x_3r, y_3r), p_4 = (x_4r, y_4r)$
- 23: Vytvoř polygon  $pol_res = (p_1, p_2, p_3, p_4)$
- 24: **vrátit**  $pol\_res$

# Algorithm 8 Create Minimum Area Enclosing Rectangle (MAER)

ohraničující obdélník do původní orientace

```
1: Vstup: Polygon pol
 2: Výstup: Minimum Area Enclosing Rectangle mmbox_min
 3: \sigma_{min} \leftarrow 2 \cdot \pi
 4: [mmbox_{min}, area_{min}] \leftarrow volání funkce minmaxBox(pol)

⊳ Získej minimální ohraničující

    obdélník a plochu
 5: ch \leftarrow volání funkce createCH(pol)
                                                                ⊳ Vytvoř konvexní obálku polygonu
 6: n \leftarrow \text{velikost polygonu } ch
 7: if ch má méně než 2 body then
 8:
        vrátit prázdný polygon
                                                         ⊳ Není dostatek bodů pro konvexní obálku
 9: end if
10: for i \leftarrow 0 to n-1 do
        dx \leftarrow ch[(i+1)\%n].x - ch[i].x
        dy \leftarrow ch[(i+1)\%n].y - ch[i].y
12:
        \sigma \leftarrow \arctan 2(dy, dx)
                                                                              ⊳ Výpočet úhlu otáčení
13:
        ch\_rotate \leftarrow volání funkce rotate(ch, -\sigma)
14:
                                                                   \triangleright Otoč konvexní obálku o -\sigma
        [mmbox, area] \leftarrow volání funkce minmaxBox(ch_rotate) > Vypočítej minimální
15:
    ohraničující obdélník pro otočený polygon
        if area < area_{min} then
16:
            area_{min} \leftarrow area
17:
18:
            \sigma_{min} \leftarrow \sigma
19:
            mmbox_{min} \leftarrow mmbox
        end if
20:
21: end for
22: mmbox\_min\_res \leftarrow volání funkce resize(pol, mmbox_{min})
                                                                                    ▷ Změň velikost
    minimálního ohraničujícího obdélníku
23: vrátit volání funkce rotate(mmbox_min_res, \sigma_{min})
```

▷ Otoč zpět minimální

# Algorithm 9 Create Minimum Enclosing Rectangle using Principal Component Analysis (PCA)

- 1: Vstup: Polygon pol
- 2: **Výstup:** Minimum enclosing rectangle *mmbox*
- 3:  $n \leftarrow \text{velikost polygonu } pol$
- 4: Vytvoř matici A o rozměrech  $n \times 2$
- 5: for  $i \leftarrow 0$  to n-1 do
- $A(i,0) \leftarrow pol[i].x$

 $\triangleright$  X souřadnice bodu i

 $A(i,1) \leftarrow pol[i].y$ 7:

 $\triangleright$  Y souřadnice bodu i

- 8: end for
- 9:  $M \leftarrow \text{průměr souřadnic: } A.colwise().mean()$
- ⊳ Spočítáme průměr souřadnic

10:  $B \leftarrow A - M$ 

⊳ Odečteme průměr od každého bodu

11:  $C \leftarrow B^T \cdot B/(n-1)$ 

- ⊳ Kovarianční matice
- 12: SVD:  $[U, S, V] \leftarrow \text{svd}(C, ComputeFullV | ComputeFullU)$ kovarianční matici
- ⊳ Provedeme SVD na

13:  $V \leftarrow \text{matice } V \neq SVD$ 

▶ Uložíme matice z decompozice

14:  $sigma \leftarrow \arctan 2(V(1,0), V(0,1))$ 

⊳ Spočítáme úhel rotace

15:  $pol\_rot \leftarrow volání funkce rotate(pol, -sigma)$ 

- $\triangleright$  Otočíme polygon o  $-\sigma$ ▶ Vypočítáme minimální
- 16:  $[mmbox, area] \leftarrow volání funkce minmaxBox(pol_rot)$ ohraničující obdélník pro otočený polygon
- ⊳ Změníme velikost minimálního
- 17:  $mmbox\_res \leftarrow volání funkce resize(pol, mmbox)$ ohraničujícího obdélníku
- ▷ Otočíme zpět obdélník podle
- 18: **vrátit** volání funkce rotate(mmbox\_res,  $\sigma$ )
  - vypočítaného úhlu

# Algorithm 10 Create Minimum Enclosing Rectangle based on the Longest Edge (LE) [1]

```
1: Vstup: Polygon pol
2: Výstup: Minimum Enclosing Rectangle mmbox
3: max_d \leftarrow 0
                                                                             ⊳ Maximální délka hrany
4: max\_index \leftarrow -1
                                                                  ▶ Index hrany s maximální délkou
5: max_dx \leftarrow 0, max_dy \leftarrow 0
                                                ⊳ Rozdíly mezi souřadnicemi pro maximální hranu
6: for i \leftarrow 0 to pol.size() - 1 do
       p1 \leftarrow pol[i]
                                                                                    ▶ První bod hrany
7:
       p2 \leftarrow pol[(i+1)\%pol.size()]
                                                                ▷ Druhý bod hrany (cyklický index)
       dx \leftarrow p1.x - p2.x
                                                                                 ⊳ Rozdíl X souřadnic
9:
       dy \leftarrow p1.y - p2.y
                                                                                 ⊳ Rozdíl Y souřadnic
10:
       d \leftarrow \sqrt{dx^2 + dy^2}
                                                                      ⊳ Vzdálenost mezi dvěma body
11:
       if d > max_{-}d then
12:
           max_{-}d \leftarrow d
                                                                      ▶ Aktualizace maximální délky
13:
           max\_index \leftarrow i
                                                                               ⊳ Uložení indexu hrany
14:
           max\_dx \leftarrow dx
15:
           max_dy \leftarrow dy
16:
       end if
17:
18: end for
19: sigma \leftarrow \arctan 2(max_dy, max_dx)

    ∨ Výpočet úhlu hlavní orientace hrany

20: pol\_rot \leftarrow volání funkce rotate(pol, -sigma)
                                                                            \triangleright Otočení polygonu o -\sigma
21: [mmbox, area] \leftarrow volání funkce minmaxBox(pol_rot)
                                                                              ⊳ Výpočet minimálního
   ohraničujícího obdélníku pro otočený polygon
22: mmbox_res \leftarrow volání funkce resize(pol, mmbox)

⊳ Změna velikosti minimálního

   ohraničujícího obdélníku
23: vrátit volání funkce rotate(mmbox_res, sigma)

⊳ Otočení zpět minimálního

   ohraničujícího obdélníku do původní orientace
```

Algorithm 11 Create Minimum Enclosing Rectangle based on the Longest Diagonals (WE)

```
[1]
```

```
1: Vstup: Polygon pol
 2: Výstup: Minimum Enclosing Rectangle mmbox
 3: n \leftarrow pol.size()
                                                                                  ⊳ Počet bodů polygonu
 4: d1max \leftarrow 0, d2max \leftarrow 0
                                                                             ⊳ Maximální délky diagonál
                                                                    ⊳ Koordináty rozdílů pro diagonály
 5: dx1 \leftarrow 0, dy1 \leftarrow 0, dx2 \leftarrow 0, dy2 \leftarrow 0
 6: for i \leftarrow 0 to n-1 do
        for j \leftarrow 0 to n-1 do
 7:
 8:
            if i = j then
                Pokračuj
 9:
                                                                       ⊳ Přeskoč, když i a j jsou stejné
            end if
10:
            p1 \leftarrow pol[(i+j+2)\%n]
                                                                                   ▷ Další bod diagonály
11:
            p2 \leftarrow pol[i\%n]
                                                                                   ▶ První bod diagonály
12:
            dx \leftarrow p1.x - p2.x
                                                                                     ⊳ Rozdíl X souřadnic
13:
            dy \leftarrow p1.y - p2.y
                                                                                     ⊳ Rozdíl Y souřadnic
14:
            d \leftarrow \sqrt{dx^2 + dy^2}
                                                                     ▶ Vzdálenost mezi body diagonály
15:
            if d > d1max then
16:
                d2max \leftarrow d1max
                                                                ▶ Aktualizace druhé nejdelší diagonály
17:
                d1max \leftarrow d
                                                                ▶ Aktualizace první nejdelší diagonály
18:
                dx1 \leftarrow dx, dy1 \leftarrow dy
19:
                dx2 \leftarrow dx1, dy2 \leftarrow dy1
20:
            else if d > d2max a d < d1max then
21:
                d2max \leftarrow d
                                                                ▶ Aktualizace druhé nejdelší diagonály
22:
                dx2 \leftarrow dx, dy2 \leftarrow dy
23:
            end if
24:
        end for
25:
26: end for
27: sigma1 \leftarrow \arctan 2(dy1, dx1)

▷ Výpočet úhlu první diagonály

28: sigma2 \leftarrow \arctan 2(dy2, dx2)
                                                                       ▷ Výpočet úhlu druhé diagonály
29: sigma \leftarrow \frac{d1max \cdot sigma1 + d2max \cdot sigma2}{c}
                                                                               ▷ Průměrný úhel diagonál
30: pol\_rot \leftarrow volání funkce rotate(pol, -sigma)
                                                                               \triangleright Otočení polygonu o -\sigma
31: [mmbox, area] \leftarrow volání funkce minmaxBox(pol_rot)
                                                                                  ▶ Výpočet minimálního
    ohraničujícího obdélníku pro otočený polygon
32: mmbox\_res \leftarrow volání funkce resize(pol, mmbox)

⊳ Změna velikosti minimálního

    ohraničujícího obdélníku
33: vrátit volání funkce rotate(mmbox_res, sigma)

▷ Otočení zpět minimálního

    ohraničujícího obdélníku do původní orientace
```

# Algorithm 12 Wall Average algorithm [1]

- 1: Vstup: Polygon pol
- 2: **Výstup:** Generalizovaný polygon zarovnaný na hlavní směr
- 3:  $n \leftarrow \text{počet vrcholů polygonu } pol$
- 4: inicializuj prázdné seznamy sigmas, lengths
- 5: for  $i \leftarrow 0$  to n-1 do
- $p_1 \leftarrow pol[i]$ 6:
- $p_2 \leftarrow pol[(i+1) \bmod n]$ 7:
- $dx \leftarrow p_2.x p_1.x$ 8:
- 9:  $dy \leftarrow p_2.y - p_1.y$
- $\sigma \leftarrow \text{atan2}(dy, dx)$ 10: ⊳ směr hrany
- $length \leftarrow \sqrt{dx^2 + dy^2}$ ⊳ délka hrany 11:

⊳ referenční směr

- přidej  $\sigma$  do sigmas12:
- přidej length do lengths 13:
- 14: end for
- 15:  $\sigma_{ref} \leftarrow sigmas[0]$ 
  - 16:  $sum\_r\_s \leftarrow 0$ ,  $sum\_s \leftarrow 0$
  - 17: for  $i \leftarrow 0$  to n-1 do
  - 18:  $\Delta \sigma \leftarrow sigmas[i] - \sigma_{ref}$
  - while  $\Delta \sigma \leq -\pi$  do 19:
- $\Delta \sigma \leftarrow \Delta \sigma + 2\pi$ 20:
- end while 21:
- while  $\Delta \sigma > \pi$  do 22:
- $\Delta \sigma \leftarrow \Delta \sigma 2\pi$ 23:
- end while 24:
- $k_i \leftarrow \text{round}\left(\frac{2\Delta\sigma}{\pi}\right)$ 25:
- $r_i \leftarrow \Delta \sigma k_i \cdot \left(\frac{\pi}{2}\right)$ 26:
- $sum\_r\_s \leftarrow sum\_r\_s + r_i \cdot lengths[i]$ 27:
- $sum\_s \leftarrow sum\_s + lengths[i]$ 28:
- 29: end for
- $\begin{array}{l} \text{30: } \sigma \leftarrow \sigma_{ref} + \frac{sum\_r\_s}{sum\_s} \\ \text{31: } pol_{rot} \leftarrow \text{rotate}(pol, -\sigma) \end{array}$
- 32:  $[box, area] \leftarrow \min\max Box(pol_{rot})$
- 33:  $box_{resized} \leftarrow resize(pol, box)$
- 34: **vrátit** rotate( $box_{resized}, \sigma$ )

# Algorithm 13 Výpočet IoU (Intersection over Union) dvou polygonů

- 1: Vstup: Polygon  $pol_0$ , generovaný polygon  $pol_{gen}$
- 2: **Výstup:** Hodnota IoU mezi  $pol_0$  a  $pol_{gen}$
- 3:  $path_1 \leftarrow$  nová kreslící cesta
- 4: Přidej  $pol_0$  do  $path_1$
- 5:  $path_2 \leftarrow$  nová kreslící cesta
- 6: Přidej  $pol_{gen}$  do  $path_2$
- 7:  $intersection \leftarrow průnik path_1 a path_2$
- 8:  $unionPath \leftarrow$  sjednocení  $path_1$  a  $path_2$
- 9:  $area_{inter} \leftarrow$  plocha polygonu z intersection
- 10:  $area_{union} \leftarrow$  plocha polygonu z unionPath
- 11: if  $area_{union} = 0.0$  then
- 12: **vrátit** 0.0
- 13: **end if**
- 14: **vrátit**  $area_{inter}/area_{union}$

# draw.cpp

### Algorithm 14 Konstruktor třídy Draw

1: Vstup: Rodičovský widget parent

2: **Výstup:** Objekt třídy Draw

 $3: isShapefileLoaded \leftarrow false$ 

⊳ Inicializace flagu pro načtení shapefile

# Algorithm 15 Zpracování události stisknutí myši (mousePressEvent)

1:  $\overline{\mathbf{Vstup:}}$  Objekt události e typu QMouseEvent

2: **Výstup:** Aktualizovaný seznam polygonů

3:  $x \leftarrow e.pos().x()$ 

4:  $y \leftarrow e.pos().y()$ 

5:  $p \leftarrow \text{QPointF}(x, y)$ 

6: **if** polygons.isEmpty() **then** 

7: polygons.append(QPolygonF())

8: end if

9: polygons.last().append(p)

10: repaint()

⊳ Získání X souřadnice kliknutého bodu

⊳ Získání Y souřadnice kliknutého bodu

⊳ Vytvoření bodu z kliknutých souřadnic

⊳ Pokud není žádný polygon, vytvoř nový

> Vytvoření nového prázdného polygonu

Þřidání bodu do posledního polygonu

⊳ Překreslení obrazovky

# Algorithm 16 Vymazání výsledků geometrických operací

1: Vstup: Žádný vstup

2: **Výstup:** Vykreslený widget bez geometrických operací

3: maer.clear()

4: erpca.clear()

5: le.clear()

6: we.clear()

7: wa.clear()

8: ch.clear()

10: repaint()

9: chGraham.clear()

⊳ Vymazání polygonů z kolekce maer

▶ Vymazání polygonů z kolekce erpca

⊳ Vymazání polygonů z kolekce le

⊳ Vymazání polygonů z kolekce we

⊳ Vymazání polygonů z kolekce wa

⊳ Vymazání polygonů z kolekce ch

⊳ Vymazání polygonů z kolekce chGraham

▶ Rekreslení widgetu, což znamená vymazání zobrazených výsledků

# Algorithm 17 Vymazání všech polygonů a geometrických objektů

- 4: maer.clear()

  5: erpca.clear()

  6: le.clear()

  7: we.clear()

  8: wa.clear()

  9: ch.clear()

  > Vymazání všech polygonů z kolekce erpca

  > Vymazání všech polygonů z kolekce le

  > Vymazání všech polygonů z kolekce we

  > Vymazání všech polygonů z kolekce we

  > Vymazání všech polygonů z kolekce wa

  > Vymazání všech polygonů z kolekce wa

  > Vymazání všech polygonů z kolekce ch
- 11: repaint() ⊳ Rekreslení widgetu, což znamená vymazání zobrazených objektů

```
Algorithm 18 Zpracování události vykreslování (paintEvent)
 1: Vstup: Objekt události event typu QPaintEvent
 2: Výstup: Vykreslený widget s polygonálními objekty
3: painter \leftarrow QPainter(this)
                                                           ▶ Vytvoření objektu pro kreslení
 4: painter.begin(this)
                                                                      ▶ Inicializace kreslení
 5: painter.setPen(Qt::GlobalColor::black)
                                                          ⊳ Nastavení barvy pera na černou
 6: painter.setBrush(Qt::GlobalColor::lightGray)
                                                  ⊳ Nastavení barvy výplně na světle šedou
 7: for i = 0 to polygons.size() - 1 do
                                                  ▶ Pro každý polygon v seznamu polygons
      painter.drawPolygon(polygons[i])

    ∨ Vykresli polygon

 9: end for
10: pen_maer.setColor(Qt::GlobalColor::cyan)

⊳ Nastavení barvy pera na cyan pro MAER

11: painter.setPen(pen_maer)
                                                                ▶ Použití nastaveného pinu
12: painter.setBrush(Qt::GlobalColor::transparent)

⊳ Nastavení transparentní výplně

13: for i = 0 to maer.size() - 1 do
                                                      ⊳ Pro každý polygon v seznamu maer
      painter.drawPolygon(maer[i])
                                                                 14:
15: end for
16: painter.setPen(Qt::GlobalColor::darkGreen) ⊳ Nastavení barvy pera na tmavě zelenou pro
   PCA
17: painter.setBrush(Qt::GlobalColor::transparent)
                                                                     ▶ Transparentní výplň
18: for i = 0 to erpca.size() - 1 do
                                                      ▶ Pro každý polygon v seznamu erpca
19:
      painter.drawPolygon(erpca[i])
                                                                   20: end for
21: painter.setPen(Qt::GlobalColor::blue)
                                                 Nastavení barvy pera na modrou pro LE
22: painter.setBrush(Qt::GlobalColor::transparent)
                                                                     ▶ Transparentní výplň
23: for i = 0 to le.size() - 1 do
                                                         ⊳ Pro každý polygon v seznamu le
      painter.drawPolygon(le[i])

⊳ Vykresli polygon LE

24:
25: end for
26: penWE.setColor(QColor(255, 165, 0))

⊳ Nastavení barvy pera na oranžovou pro WE

27: painter.setPen(penWE)
                                                                ▶ Použití nastaveného pinu
28: for i = 0 to we.size() - 1 do
                                                        ⊳ Pro každý polygon v seznamu we
      painter.drawPolygon(we[i])
                                                                    ⊳ Vykresli polygon WE
29:
30: end for
31: painter.setPen(Qt::GlobalColor::yellow)
                                                  ⊳ Nastavení barvy pera na žlutou pro WA
32: for i = 0 to wa.size() - 1 do
                                                        ⊳ Pro každý polygon v seznamu wa
33:
      painter.drawPolygon(wa[i])

    ∨ Vykresli polygon WA

34: end for
35: painter.setPen(Qt::GlobalColor::magenta)
                                                Nastavení barvy pera na magentu pro CH
   Jarvis
36: for i = 0 to ch.size() - 1 do
                                                         ⊳ Pro každý polygon v seznamu ch
       painter.drawPolygon(ch[i])
                                                              37:
38: end for
                                           {\scriptstyle \triangleright} Nastavení barvy pera na cyan pro CH Graham^{26}
39: painter.setPen(Qt::GlobalColor::cyan)
40: for i = 0 to chGraham.size() - 1 do
                                                 ⊳ Pro každý polygon v seznamu chGraham
```

> Vykresli polygon CH Graham

41· painter drawPolygon(chGraham[i])

### Algorithm 19 Funkce openFile

```
1: Otevři dialog pro výběr souboru
 2: if soubor je vybrán then
       Otevři soubor
 3:
       if soubor je otevřen then
 4:
          Vyčisti seznam polygonů
 5:
 6:
          Vytvoř dočasný seznam pro polygon
 7:
          while nebyl dočten celý soubor do
              Přečti řádek a ořež bílé znaky
 8:
              if řádek je prázdný then
 9:
                 if dočasný seznam polygonu není prázdný then
10:
                    Přidej polygon do seznamu
11:
12:
                     Vyčisti dočasný seznam
                 end if
13:
              end if
14:
              Rozděl řádek na souřadnice
15:
              if má řádek 2 souřadnice then
16:
                 Získej hodnoty x a y
17:
                 if hodnoty jsou platné then
18:
                    Přidej bod do dočasného polygonu
19:
                 end if
20:
              end if
21:
          end while
22:
          if dočasný seznam není prázdný then
23:
              Přidej poslední polygon do seznamu
24:
          end if
25:
          Zavři soubor
26:
          Překresli obrazovku
27:
       end if
28:
29: end if
```

### Algorithm 20 Funkce openSHP

```
1: Otevři dialog pro výběr souboru typu SHP
2: if soubor je vybrán then
       Registrovat všechny formáty GDAL
 3:
       Otevři SHP soubor
 4:
       if soubor je otevřen then
 5:
 6:
          Načti první vrstvu shapefile
 7:
          Vyčisti seznam polygonů
          while nejsou přečteny všechny prvky do
 8:
9:
              Načti geometrický prvek
              if geometrie je polygon then
10:
                 Získej exteriérový prstenec polygonu
11:
12:
                 {f for} každý bod v prstenci {f do}
                     Získej souřadnice x a y
13:
                     Přidej bod do polygonu
14:
                 end for
15:
                 Přidej polygon do seznamu
16:
17:
              end if
          end while
18:
          Zavři soubor
19:
          Normalizuj polygony
20:
          Překresli obrazovku
21:
       end if
22:
23: end if
```

### mainforma.cpp

# Algorithm 21 Konstruktor MainForm

1: Inicializuj ui pomocí setupUi(this)

# Algorithm 22 Destruktor MainForm

1: Uvolni paměť pro ui

# Algorithm 23 Vytvoření minimálního obvodového obdélníku (MBR)

- 1: Vstup: Žádný vstup (používá data z Canvas)
- 2: **Výstup:** Vykreslený minimální obvodový obdélník na Canvasu
- 3: polygons  $\leftarrow ui \rightarrow Canvas \rightarrow getPolygons()$

⊳ Načtení polygonů z Canvasu

- 4: maer  $\leftarrow$  prázdný seznam polygonů
- ⊳ Inicializace seznamu pro výsledky MBR
- 5: for každý polygon  $p_i$  v seznamu polygons do
- 6: **if** maer je prázdný **then**
- 7: maer.append(QPolygonF()) ▷ Přidej první prázdný polygon do seznamu maer
- 8: end if
- 9: maer.append(Algorithms::createMAER( $p_i$ ))  $\triangleright$  Vytvoř MBR pro aktuální polygon a přidej ho do seznamu maer
- 10: end for
- 11: ui->Canvas->setMAER(maer)

⊳ Nastavení výsledků MBR na Canvas

12: repaint()

⊳ Rekreslení widgetu pro zobrazení nových výsledků

### Algorithm 24 Vytvoření "Area Enclosing Rectangle" (ERPCA)

- 1: Vstup: Žádný vstup (používá data z Canvasu)
- 2: **Výstup:** Vykreslený ERPCA na Canvasu
- 3: polygons  $\leftarrow ui \rightarrow Canvas \rightarrow qetPolygons()$

⊳ Načtení polygonů z Canvasu

- 4: erpca ← prázdný seznam polygonů
- ▶ Inicializace seznamu pro výsledky ERPCA
- 5: for každý polygon  $p_i$  v seznamu polygons do
- 6: **if** erpca je prázdný **then**
- 7: erpca.append(QPolygonF()) ▷ Přidej první prázdný polygon do seznamu erpca
- 8: end if
- 9: erpca.append(Algorithms::createERPCA( $p_i$ )) $\triangleright$  Vytvoř ERPCA pro aktuální polygon a přidej ho do seznamu erpca
- 10: end for
- 11: ui->Canvas->setERPCA(erpca)
- ⊳ Nastavení výsledků ERPCA na Canvas

12: repaint()

⊳ Rekreslení widgetu pro zobrazení nových výsledků

# Algorithm 25 Vytvoření "Longest Edge" (LE)

- 1: Vstup: Žádný vstup (používá data z Canvasu)
- 2: **Výstup:** Vykreslený polygon s nejdelšími hranami (LE) na Canvasu
- $3: polygons \leftarrow ui \rightarrow Canvas \rightarrow getPolygons()$

⊳ Načtení polygonů z Canvasu

4: le ← prázdný seznam polygonů

⊳ Inicializace seznamu pro výsledky LE

- 5: for každý polygon  $p_i$  v seznamu polygons do
- 6: **if** le je prázdný **then**
- 7: le.append(QPolygonF())

⊳ Přidej první prázdný polygon do seznamu le

- 8: end if
- 9: le.append(Algorithms::createLongesEdge( $p_i$ ))  $\triangleright$  Vytvoř LE pro aktuální polygon a přidej ho do seznamu le
- 10: end for
- 11: ui->Canvas->setLE(le)

⊳ Nastavení výsledků LE na Canvas

12: repaint()

⊳ Rekreslení widgetu pro zobrazení nových výsledků

# Algorithm 26 Vytvoření "Wide Enclosing" (WE)

- 1: **Vstup:** Zádný vstup (používá data z Canvasu)
- 2: **Výstup:** Vykreslený polygon s nejširšími obalovými diagonálami (WE) na Canvasu
- 3: polygons  $\leftarrow ui \rightarrow Canvas \rightarrow getPolygons()$

⊳ Načtení polygonů z Canvasu

4: we ← prázdný seznam polygonů

⊳ Inicializace seznamu pro výsledky WE

- 5: for každý polygon  $p_i$  v seznamu polygons do
- 6: **if** we je prázdný **then**
- 7: we.append(QPolygonF())

▶ Přidej první prázdný polygon do seznamu we

- 8: end if
- 9: we.append(Algorithms::createWE( $p_i$ ))  $\triangleright$  Vytvoř WE pro aktuální polygon a přidej ho do seznamu we
- 10: end for

11: ui->Canvas->setWE(we)

⊳ Nastavení výsledků WE na Canvas

12: repaint()

⊳ Rekreslení widgetu pro zobrazení nových výsledků

# Algorithm 27 Vytvoření "Wall Average" (WA)

- 1: Vstup: Žádný vstup (používá data z Canvasu)
- 2: **Výstup:** Vykreslený polygon pro "Wall Average" (WA) na Canvasu
- $3: polygons \leftarrow ui \rightarrow Canvas \rightarrow getPolygons()$

⊳ Načtení polygonů z Canvasu

4: wa ← prázdný seznam polygonů

⊳ Inicializace seznamu pro výsledky WA

- 5: for každý polygon  $p_i$  v seznamu polygons do
- 6: **if** wa je prázdný **then**
- 7: wa.append(QPolygonF())

⊳ Přidej první prázdný polygon do seznamu wa

- 8: end if
- 9: wa.append(Algorithms::createWA( $p_i$ ))  $\triangleright$  Vytvoř WA pro aktuální polygon a přidej ho do seznamu wa
- 10: end for

11: ui->Canvas->setWA(wa)

⊳ Nastavení výsledků WA na Canvas

12: repaint()

⊳ Rekreslení widgetu pro zobrazení nových výsledků

# Algorithm 28 Vytvoření Convex Hull pomocí Jarvisova skenu (Jarvis Scan)

- 1: **Vstup:** Zádný vstup (používá data z Canvasu)
- 2: **Výstup:** Vykreslený polygon Convex Hull na Canvasu
- 3: polygons  $\leftarrow ui \rightarrow Canvas \rightarrow getPolygons()$

⊳ Načtení polygonů z Canvasu

4: ch ← prázdný seznam polygonů

▶ Inicializace seznamu pro výsledky Convex Hull

- 5: **for** každý polygon  $p_i$  v seznamu polygons **do**
- 6: **if** ch je prázdný **then**
- 7: ch.append(QPolygonF())

▷ Přidej první prázdný polygon do seznamu ch

- 8: end if
- 9: ch.append(Algorithms::createCH( $p_i$ ))  $\triangleright$  Vytvoř C pomocí Jarvisova skenu

> Vytvoř Convex Hull pro aktuální polygon

10: end for

11: ui->Canvas->setCH(ch)

⊳ Nastavení výsledků Convex Hull na Canvas

12: repaint()

⊳ Rekreslení widgetu pro zobrazení nových výsledků

# Algorithm 29 Vytvoření Convex Hull pomocí Grahamova skenu (Graham Scan) 1: Vstup: Žádný vstup (používá data z Canvasu) 2: **Výstup:** Vykreslený polygon Convex Hull na Canvasu 3: polygons $\leftarrow ui \rightarrow Canvas \rightarrow qetPolygons()$ ⊳ Načtení polygonů z Canvasu 4: chGraham ← prázdný seznam polygonů ▷ Inicializace seznamu pro výsledky Convex Hull 5: **for** každý polygon $p_i$ v seznamu polygons **do** if chGraham je prázdný then 6: chGraham.append(QPolygonF()) 7: ▶ Přidej první prázdný polygon do seznamu chGraham end if 8: $chGraham.append(Algorithms::createCH_Graham(p_i))$ ⊳ Vytvoř Convex Hull pro 9: aktuální polygon pomocí Grahamova skenu 10: end for ⊳ Nastavení výsledků Convex Hull na Canvas 11: ui->Canvas->setCH(chGraham) 12: repaint() ⊳ Rekreslení widgetu pro zobrazení nových výsledků Algorithm 30 Funkce on\_actionOpen\_triggered 1: Zavolej funkci openFile na Canvas pro otevření souboru s polygonem Algorithm 31 Funkce on\_actionOpen\_SHP\_triggered 1: Zavolej funkci openSHP na Canvas pro načtení shapefile souboru Algorithm 32 Funkce on\_actionExit\_triggered 1: Ukonči aplikaci pomocí QApplication::quit() Algorithm 33 Vymazání výsledků na plátně (Clear Results) 1: Vstup: žádný

- 2: **Výstup:** prázdné plátno
- 3: ui->Canvas->clearResults() ▶ Vymazání všech výsledků z plátna (odstranění výsledků analýz)
- ⊳ Rekreslení plátna pro zobrazení prázdného stavu 4: repaint()

# Algorithm 34 Vymazání všech dat na plátně (Clear All)

- 1: Vstup: žádný
- 2: Výstup: prázdné plátno
- 4: repaint() ⊳ Rekreslení plátna pro zobrazení prázdného stavu

# Odkazy

1. CHATGPT. Asistenční pomoc s kódem a dokumenty [https://chat.openai.com]. 2025. Pomocí AI asistenta ChatGPT od OpenAI.