



Semestrální práce z KIV/PC

# Přebarvování souvislých oblastí ve snímku

Jiří Velek  
A20B0269P  
jvelek@students.zcu.cz

26. 10. 2021

# Obsah

<b>1</b>	<b>Zadání</b>	<b>1</b>
<b>2</b>	<b>Analýza úlohy</b>	<b>2</b>
2.1	Načítání PGM souboru . . . . .	2
2.2	Přebarvování souvislých komponent . . . . .	2
2.2.1	Řešení pomocí algoritmu Depth-first search . . . . .	3
2.2.2	Řešení pomocí algoritmu Connected component labeling	3
<b>3</b>	<b>Implementace</b>	<b>4</b>
3.1	Union-find . . . . .	4
3.1.1	Operace find . . . . .	4
3.1.2	Operace union . . . . .	4
3.2	CCL . . . . .	5
<b>4</b>	<b>Uživatelská příručka</b>	<b>6</b>
<b>5</b>	<b>Závěr</b>	<b>7</b>

# 1 Zadání

Naprogramujte v ANSI C přenositelnou konzolovou aplikaci, která provede v binárním digitálním obrázku (tj. obsahuje jen černé a bílé body) obarvení souvislých oblastí pomocí níže uvedeného algoritmu Connected-Component Labeling z oboru počítačového vidění. Vaším úkolem je tedy implementace tohoto algoritmu a funkcí rozhraní (tj. načítání a ukládání obrázku, apod.). Program se bude spouštět příkazem

`ccl.exe < input-file[.pgm] > < output-file >`

Symbol `< input-file >` zastupuje jméno vstupního souboru s binárním obrázkem ve formátu Portable Gray Map, přípona souboru nemusí být uvedena; pokud uvedena není, předpokládejte, že má soubor příponu `.pgm`. Symbol `< output-file >` zastupuje jméno výstupního souboru s obarveným obrázkem, který vytvoří vaše aplikace. Program tedy může být během testování spuštěn například takto:

`... \>ccl.exe e:\images\img-inp-01.pgm e:\images\img-res-01.pgm`

Úkolem vašeho programu tedy je vytvořit výsledný soubor s obarveným obrázkem v uvedeném umístění a s uvedeným jménem. Vstupní i výstupní obrázek bude uložen v souboru ve formátu PGM, který je popsán níže. Obarvení proveďte podle níže uvedeného algoritmu.

Testujte, zda je vstupní obraz skutečně černobílý. Musí obsahovat pouze pixely s hodnotou `0x00` a `0xFF`. Pokud tomu tak není, vypište krátké chybové hlášení (anglicky) a oznamte chybu operačnímu prostředí pomocí nenulového návratového kódu.

Hotovou práci odevzdejte v jediném archivu typu ZIP prostřednictvím automatického odevzdávacího a validačního systému. Postupujte podle instrukcí uvedených na webu předmětu. Archiv nechtě obsahuje všechny zdrojové soubory potřebné k přeložení programu, makefile pro Windows i Linux (pro překlad v Linuxu připravte soubor pojmenovaný `makefile` a pro Windows `makefile.win`) a dokumentaci ve formátu PDF vytvořenou v typografickém systému  $\text{\TeX}$ , resp.  $\text{\LaTeX}$ . Bude-li některá z částí chybět, kontrolní skript Vaši práci odmítne.

## 2 Analýza úlohy

Úloha je rozdělena do tří částí: validace a načítání PGM souboru, přebarvení souvislých komponent, a nakonec zápis do nového PGM souboru.

### 2.1 Načítání PGM souboru

PGM soubor je definován následovně:

1. řetězec "P5"
2. bílý znak
3. šířka
4. bílý znak
5. výška
6. bílý znak
7. maximální hodnota šedi, které mohou jednotlivé pixely nabývat
8. bílý znak
9. jednotlivé pixely (*šířka \* výška* pixelů)

V našem případě je třeba kontrolovat, zda každý pixel obsahuje hodnotu 0 nebo 255 a pokud ne, program skončí chybovou hláškou. Zároveň je třeba kontrolovat, zda soubor opravdu obsahuje správný počet pixelů a všechny kontrolní parametry (šířku, výšku, maximální hodnotu šedi). Po dokončení načítání si program uchová pouze výšku obrázku, šířku obrázku a sekvenci jednotlivých pixelů.

### 2.2 Přebarvování souvislých komponent

Problém přebarvování souvislých komponent lze řešit dvěma různými způsoby:

1. Pomocí algoritmu DFS
2. Pomocí algoritmu CCL

### 2.2.1 Řešení pomocí algoritmu Depth-first search

Algoritmus depth-first search je algoritmus na prohledávání grafu do hloubky. Samotné řešení našeho problému je rozděleno na dvě funkce: ‘find\_components’ a ‘dfs’.

#### ‘find\_components’

Funkce vytvoří pole ‘labels’ velikosti  $\text{šířka} * \text{výška}$ , které značí, zda už se algoritmus na dané pozici vyskytl, a zároveň si uchová hodnotu oblasti, ve které se daný pixel nachází. Potom pro každý pixel, který ještě není v poli, zavolá dfs, a inkrementuje label, který přiřazuje pixelům.

#### ‘dfs’

Pokud předaný pixel neobsahuje label, neobsahuje barvu pozadí (černou), a zároveň jeho souřadnice nejsou mimo hranice velikosti obrázku, pak funkce nastaví label předanému pixelu a pro všechny jeho sousedy rekurzivně zavolá sama sebe.

#### Komplexita algoritmu

První cyklus projde přes všechny pixely -  $\mathcal{O}(\text{šířka} * \text{výška})$ , algoritmus dfs má komplexitu  $\mathcal{O}(V + E)$ , kde  $V$  je počet pixelů, a  $E$  počet hran (každý pixel má 8 sousedů), tedy  $E = 4 * \text{šířka} * \text{výška} - 3 * \text{šířka} - 3 * \text{výška} + 2$ , celková komplexita algoritmu je tedy:  $\mathcal{O}(\text{šířka} * \text{výška})$ .

### 2.2.2 Řešení pomocí algoritmu Connected component labeling

Algoritmus Connected component labeling je dvouprůchodový algoritmus. Při prvním průchodu spojí všechny sousedící vrcholy se stejnou barvou do jedné množiny a při druhém průchodu tyto množiny očísluje a přidělí barvu jednotlivým pixelům. Algoritmus má komplexitu  $\mathcal{O}(\text{šířka} * \text{výška})$ , ale násobící konstanta je nižší, než u DFS, tedy algoritmus CCL bude o trochu rychlejší.

## 3 Implementace

U konkrétní implementace bylo zvoleno řešení algoritmem Connected component labeling. K realizaci tohoto algoritmu je potřeba vyrobit datovou strukturu reprezentující množinu. Množina je v programu realizována jako algoritmus union-find reprezentovaný polem.

### 3.1 Union-find

Union-find je algoritmus pro reprezentaci množin a k jejich jednoduchému slučování. Ke sloučení dvou množin  $A, B$  stačí pouze najít “rodičovský vrchol množiny  $A$ ” a přepsat jeho rodiče na libovolný prvek z množiny  $B$ .

Union-find je v programu implementován v souborech *set.h*, *set.c*.

#### 3.1.1 Operace find

Operace find najde “rodičovský vrchol množiny”, jako parametr přebírá jakýkoliv prvek množiny. V cyklu prochází pole tak, že:  $i = a_i$ , dokud platí:  $a_i \neq a_{a_i}$ , potom vrátí index  $i$ .

Implementace v jazyce C

```
1 uint8_t find(uint8_t set[], uint8_t element) {  
2     while(set[element] != element) {  
3         element = set[element];  
4     }  
5  
6     return element;  
7 }
```

Zdrojový kód 3.1: Operace find

#### 3.1.2 Operace union

Operace union přebírá dva prvky z různých množin a spojí je do jedné. Nejprve zavolá find na obou prvcích a potom jednomu z nalezených rodičů nastaví rodiče na druhého z nalezených.

## Implementace v jazyce C

```
1 /* funkce je pojmenovana onion, neboť v C je union rezervované  
   klicové slovo */  
2 void onion(uint8_t set[], uint8_t elementA, uint8_t elementB) {  
3     uint8_t a = find(set, elementA);  
4     uint8_t b = find(set, elementB);  
5  
6     set[a] = b;  
7 }
```

Zdrojový kód 3.2: Operace union

## 3.2 CCL

## 4 Uživatelská příručka



## 5 Závěr