### VYSOKÉ UČENÍ TECHNICKÉ V BRNĚ

### FAKULTA INFORMAČNÍCH TECHNOLOGIÍ



## **Algoritmy**

Dokumentace k implementaci tématu Obarvení grafu

10. prosince 2011

<u>Ševčík Radek</u>	[xsevci44]	40 %
Hykel Tomáš	[xhykel01]	40 %
Esmaildokht Mamaghani Amir Hossein	[xesmai00]	20 %

## Obsah

Úvod	2
Tým a vývoj	
Rozhraní	
Algoritmus	
Struktura kódu	4
Testování	
Závěr	
Použité zdroje	

#### Úvod

Cílem tohoto dokumentu je přiblížit a popsat implementaci úlohy zaměřené na barvení neorientovaných grafů způsobem, při kterém žádné dva sousední uzly nesdílejí stejnou barvu. Program i s dokumentací vznikl jako týmový semestrální projekt do předmětu IAL. Použit byl jazyk C podle normy C99.

### Tým a vývoj

Námi použitý vývojový cyklus:

- 1. Analýza požadavků a návrh
- 2. Definice rozhraní
- 3. Implementace
- 4. Testování
- 5. Dokumentace

Projekt se obešel i bez osobních schůzek, vystačili jsme si domluvou pomocí e-mailu a IM a použitím SVN repozitáře. Část týmu se na výsledném projektu nepodílela nijak, bylo to však podle jejich vlastního rozhodnutí.

#### Rozhraní

Program se po překladu příkazem '*make*' spouští souborem *ial11* a na vstupu příjímá jediný parametr, kterým je cesta k souboru s grafem; první řádek souboru obsahuje počet uzlů grafu a na dalších je definován samotný graf maticí sousednosti.

Výstupem programu je seznam uzlů seskupených podle toho, jaká jim byla přiřazena barva; v zájmu větší přehlednosti nejsou definovány konkrétní barvy (což je ve výsledku irelevantní), ale jen jejich pořadová čísla.

Vzorové užití:

\$ ./ial11 tests/k3 3.txt

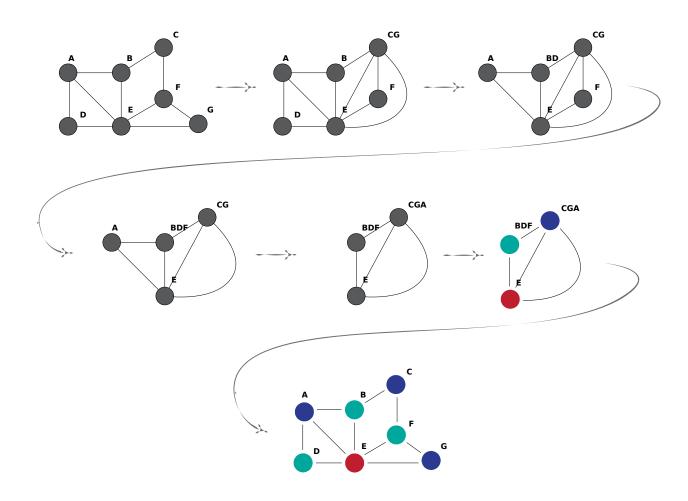
barva 1:210

barva 2: 5 4 3

### Algoritmus

Pro implementaci barvení matice jsme zvolili heuristický algoritmus, který využívá vlastností úplného grafu. Bývá nazýván "Barvení pomocí úplného grafu" nebo "Barvení slepováním vrcholů".

Jeho princip spočívá v postupném sjednocování vrcholů obarvitelných stejnou barvou (tedy nesousedních) až do stavu, kdy se z původního grafu stane graf úplný. Vrcholům výsledného grafu se následně sekvenčně přiřadí samostatné barvy a provede se expanze do původního vztahu.



Teoretická složitost algoritmu je **exponenciální**; v nejhorším případě je při hledání dvou nespojených uzlů třeba projít celý graf.

Vybrali jsme si jej pro přijatelný kompromis efektivity a přímočarosti jeho implementace.

#### Struktura kódu

O zpracování vstupu a základní řízení programu se stará modul ial11.

Podstatnou funkcionalitu samotného barvení grafů zajišťují moduly *graph, matrix* a *vertex*. Každý z nich definuje vlastní struktury a operace nad nimi:

vertex pracuje se seznamem uzlů (vázaný seznam typu vertex t),

matrix slouží pro operace s maticí sousednosti (struktura matrix t) a

graph zastřešuje obě typy struktur (strukturou  $graph_t$ ) a slouží k manipulaci s grafem jako takovým.

Podrobnější popis jednotlivých elementů je po spuštění '*make doc*' k dispozici v adresáři doc/code.

#### Testování

Při ověřování správné funkčnosti programu jsme použili řadu různých grafů a sledovali jsme jak správnost barvení, tak rychlost zpracování a využití systémových prostředků.

Experimentální ověřování asymptotické složitosti bylo prováděno na náhodně vygenerovaných grafech o počtu uzlů v řádů tisíců a víc. Tyto nám potvrdily, že průměrná složitost barvení s větším počtem uzlů narůstá exponenciálně.

V adresáři test jsou k dispozici vzorová testovací data + program  $\mathit{matgen}$  sloužící ke generování náhodných matic.

Vzorové výsledky testování náhodných grafů:

400	) uzlů:	10000	uzlů:	15000	uzlů:
real	0m10.234s	real	2m21.587s	real	7m28.904s
usei	0m10.189s	user	2m20.944s	user	7m27.561s

#### Závěr

Vývoj probíhal bez větších komplikací díky rozumnému návrhu datových struktur a volbě algoritmu vhodného pro transparentní implementaci. Díky tomu, že problematika barvení grafů hraje důležitou roli v mnoha výpočetních oblastech, si této zkušenosti rozhodně ceníme.

# Použité zdroje

- GIBBONS, Alan M. *Algorithmic graph theory*. Cambridge: Cambridge University Press, 1985. 259 s.
- Studijní opora předmětu FAST-HA53 (Teorie grafů)