

# Diskrétní matematika

## Barvení grafů



# Základní pojmy

**Obarvení grafu  $G$**  = ohodnocení vrcholů hodnotami z množiny  $B$  (barvy) takové, že žádné dva sousední vrcholy nemají stejnou barvu

př.  $B = \{1, 2, 3, 4\}$

**Chromatické číslo grafu  $G$  –  $\chi(G)$**  = nejmenší počet barev, který je potřebný k obarvení grafu  $G$

**Definice:** Graf  $G$  nazýváme  **$r$ -barevný**  $\Leftrightarrow \chi(G) = r$ .

**Věta:**  $\chi(G) \leq \Delta_G + 1$ ,  $\Delta_G = \max_{v \in V} \deg_G(v)$



# Sekvenční barvení grafu

- 1 Zvolíme neobarvený vrchol  $v$ .
- 2 Najdeme minimální barvu  $b \in \mathbb{N}$  ( $B = \mathbb{N}$ ) tak, aby neexistoval vrchol spojený s  $v$  obarvený barvou  $b$ .
- 3 Vrchol  $v$  obarvíme barvou  $b$ .
- 4 Pokud neexistuje neobarvený vrchol, jdi na 1).

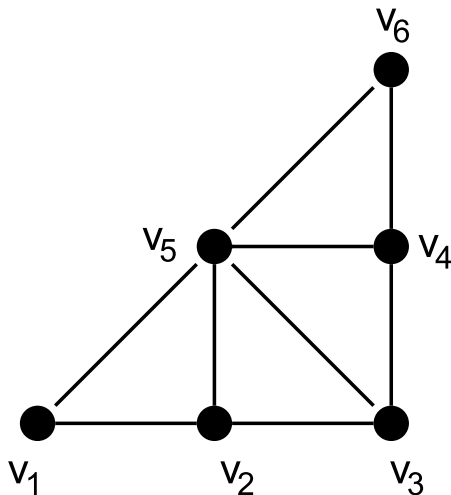
## ad 1) Volba vrcholu $v$

- a) Vrcholy náhodně seřadíme do posloupnosti a volíme první neobarvený vrchol.
- b) Vrcholy uspořádáme sestupně do posloupnosti podle  $\deg_G(v)$  a volíme první neobarvený vrchol.
- c)  $\forall v$  určíme počet barev  $B(v)$  použitých pro obarvení sousedů. Volíme ten vrchol, pro který je  $B(v)$  maximální. Pokud jich existuje více, volíme ten z nich, který má nejvíce neobarvených sousedů.



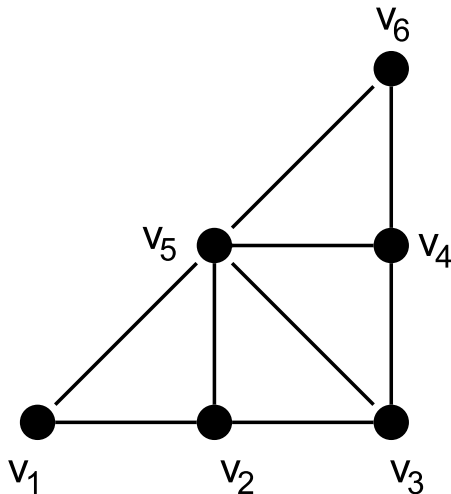
# Sekvenční barvení grafu

Volba 1b)



# Sekvenční barvení grafu

Volba 1c)



# Barvení grafu pomocí nezávislých množin

Nezávislá množina vrcholů je isomorfní s  $D_n$ .

Je-li dáno obarvení grafu  $G \Rightarrow$  množina vrcholů obarvených jednou barvou je nezávislá.

- 1  $b = b+1$
- 2 Zvolíme v  $G$  největší nezávislou množinu  $N$ .
- 3 Všechny vrcholy v  $N$  obarvíme barvou  $b$ , a potom je spolu se všemi incidentními hranami odstraníme z  $G$ .
- 4 existuje-li neobarvený vrchol, pak jdeme na 1).



# Barvení grafu pomocí nezávislých množin

## Hledání největší nezávislé množiny

$N$  ... nezávislá množina,  $P$  ... pomocná množina

- 1  $N = \emptyset, P = V$
- 2 Zvolíme  $v \in P$  a  $N = N \cup \{v\}, P = P \setminus \{v\} \setminus V_G(v),$   
 $V_G(v)$  – vrcholy sousedící s  $v$ .
- 3 Opakujeme dokud nebude  $P = \emptyset$ .

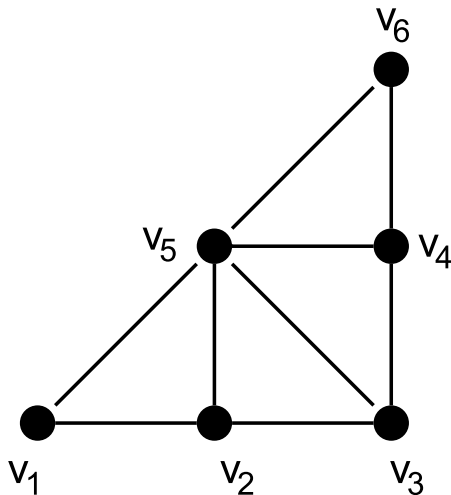
### ad 2) Volba vrcholu $v$

- a) Náhodně.
- b) Vrcholy uspořádáme vzestupně do posloupnosti podle  $\deg_G(v)$  a v tomto pořadí je pak volíme za  $v$ .
- c) Volíme ten vrchol  $v$ , pro který je aktuálně  $\deg_G(v) = \min$ .



# Barvení grafu pomocí nezávislých množin

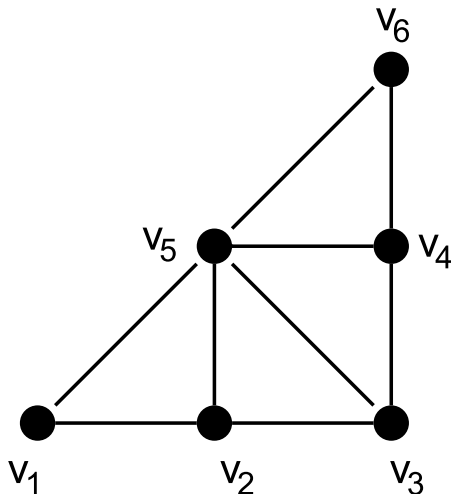
Volba 2b)





# Barvení grafu pomocí nezávislých množin

Volba 2c)

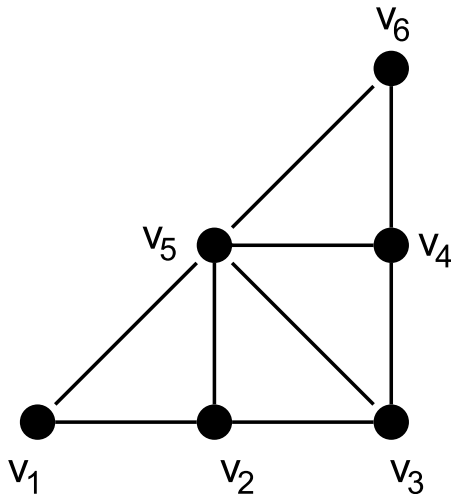


# Barvení grafu slepováním vrcholů

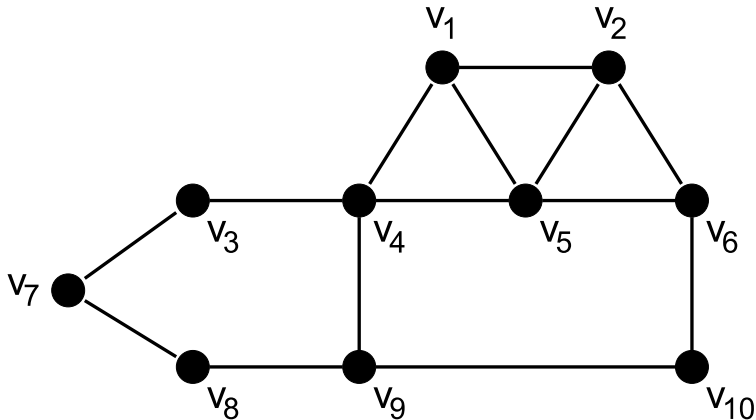
- 1 Určíme dva vrcholy  $v_1, v_2$  nespojené hranou.
- 2 Vrcholy  $v_1, v_2$  nahradíme jediným vrcholem  $v$ , který spojíme se všemi vrcholy  $G$ , se kterými byl spojen alespoň jeden z vrcholů  $v_1, v_2$ .
- 3 Opakujeme 1) a 2), dokud nevznikne úplný graf.
- 4 Vrcholy konečného úplného grafu obarvíme různými barvami. Vrcholy původního grafu dostanou barvy podle barev vrcholů, do kterých postupným spojováním přešly.



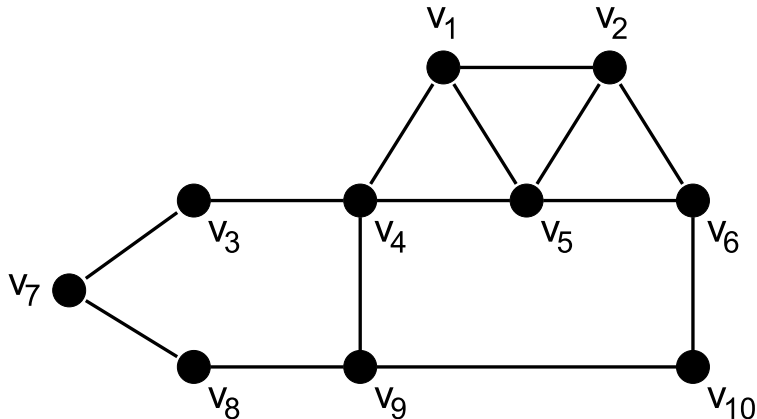
# Barvení grafu slepováním vrcholů



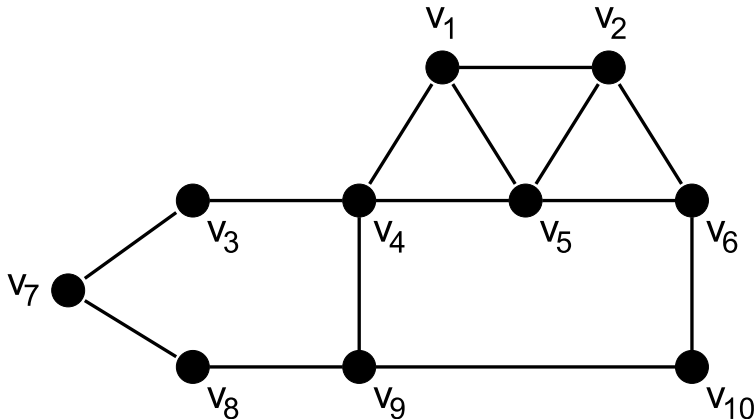
# Sekvenční barvení grafu



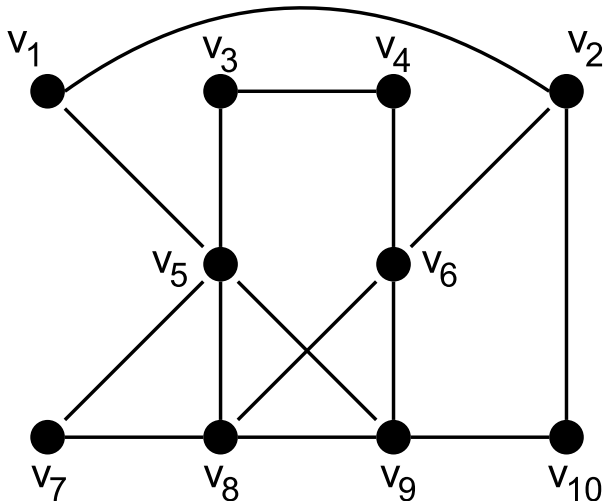
# Barvení grafu pomocí nezávislých množin



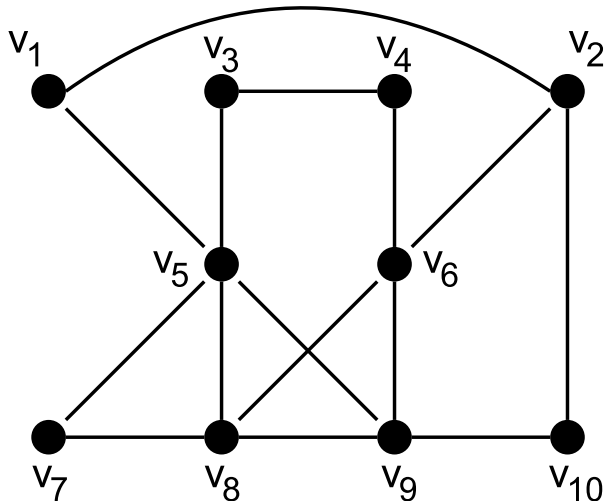
# Barvení grafu slepováním vrcholů



# Sekvenční barvení grafu



# Barvení grafu pomocí nezávislých množin





# Barvení grafu slepováním vrcholů

