

## Predmet: Kombinatorika a grafy 1

Ukol: 5.

Verze: 1.

Autor: David Napravnik

## Prvni ukol

Dokazeme indukci, podle poctu ruznych hodnot

Zacneme s balickem o 4 barvach a jednou hodnotou, ten plati trivialne

Indukci krok bude pridani jedne hodnoty (ctyr karet ruzne barvy).

Pridame balicek 4 karet a pokud karty nechame v tomto balicku, tento balicek bude slouzit pro vybrani dane hodnoty.

Pokud by v tomto balicku mela byt karta jine hodnoty, urcime tento balicek pro vybrani one hodnoty a druhy balicekze ktereho kartu bereme a nastavime na to, abychoom z nej vybrali aktualni hodnotu. (neboli prohodime 2 karty a zaroven prohodime co z techto balicku budeme vybirat)

toto lze aplikovat i 4krat za sebou (prohozeni celeho balicku) a porad to bude fungovat. Tudiz porad mame u kazdeho balicku unikatni hodnotu, která urcuje jakou kartu z ni budeme vybirat.

ukazka: (cislo balicku: 4karty (kterou kartu budeme z balicku vybirat))

1: 1111 (1)

pridame balicek 2 ...

1: 1111 (1)

2: 2222 (2)

prohodime karty a typy balicku ...

1: 1112 (2)

2: 2221 (1)

## Druhy ukol

nejdrive dokazeme pravou implikaci

lze vydladit  $\Rightarrow$  plati pravidlo o poctu der v podtrojuhelnících

dokazeme sporem, predpokladejme, ze neplati pravidlo o poctu der.

Pak mame trojuhelnik velikosti  $n$  s  $n+1$  dirami. Jelikož dira muze byt pouze trojuhelnik smerem nahoru (horni trojuhelnik) a trojuhelnik velikosti  $n$ , ma presne o  $n$  hornich trojuhelniku vice nez spodnich. Tak dostaneme trojuhelnik kde se nerovna pocet hornich a spodnich trojuhelniku.

Dalsim pozorovanim je, ze diamant se sklada vzdy z jednoho horniho a jednoho spodniho trojuhleniku.

Tudiz jsme dosli ke sporu, nebot takovy trojuhelnik nelze diamanty vyskladat.

pote dokazeme levou implikaci

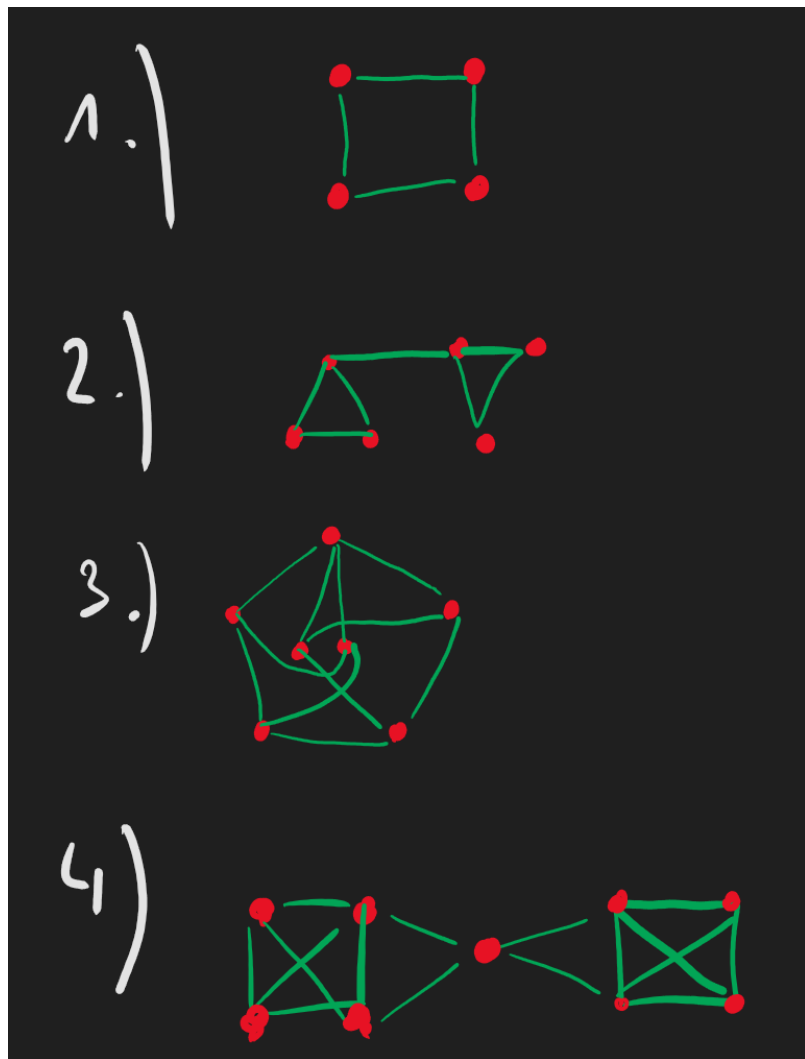
plati pravidlo o poctu der v podtrojuhelnících  $\Rightarrow$  lze vydladit

pokud je pocet der v trojuhleniku roven jeho velikosti, pak jej vydladzime normalne. (souhlasi pocet hornich a dolnich trojuhelniku)

pokud je pocet der mensi nez velikost, pak vydladzime normalne, ale zbude nam par volnych dolnich trojuhelniku. To ale nevadi, nebot je vsechny (a ne vic) pouzijeme v nekterem z vetsich trojuhleniku, který je nadmnozinou aktualniho trojuhelnika.

tudiz plati

## Treti ukol



## Ctvrty ukol

1) pokud ignorujeme fakt, ze cesty maji stejne pocatecni a koncove vrcholy. Tak tvrzeni plati  
nebot  $k_v \leq k_e$  tudiz pokud odebereme hrany  $P_1$  z grafu, tak graf zustane souvisly a tudiz musi existovat dalsi cesta z  $x$  do  $y$ .

2) Plati

odeberme z grafu vrchol  $z$

zbyde nam minimalne vrcholove 2-souvisly graf a tudiz minimalne hranove 2-souvisly a tudiz mezi  $x$  a  $y$  musi existovat minimalne dve disjunktni cesty, coz je definice kruznice

3) Neplati

prikladem je graf typu motylek