Predmet: Kombinatorika a grafy 1

Ukol: 6. Verze: 1.

Autor: David Napravnik

Prvni ukol

$$\begin{aligned} \text{Generujici matice: } G = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \\ \text{Parametry jsou [4,7], dokaze opravit az 1 chybny bit.}$$

Parametry Jsou [4, 7], dokaze opravit az 1 chybny Kontrolni matice:
$$H = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$
 Odesilame zpravu $5 \sim 0b0101$

$$\text{Enkodovana zprava} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} * \begin{vmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{vmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

Prijimame zpravu 1100100

Kontrola chyb:
$$\begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} * \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} = [1, 1, 1]$$

jelikoz se chyba nasla na 4 pozici (4. slupec kontrolni matice), tak puvodni zprava znela: [1,1,0,1,1,0,0], coz nam bez kontrolnich bitu dava cislo $0b1101 \sim 13$

Prijimame zpravu 1111111

Kontrola chyb:
$$\begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} * \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} = [0, 0, 0]$$

jelikoz chyba nenasla (nulovy vektor), tak puvodni zprava znela: [1,1,1,1,1,1], coz nam bez kontrolnich bitu dava cislo $0b11111 \sim 15$

1

Prijimame zpravu 0110010

Kontrola chyb:
$$\begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} * \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix} = [1, 0, 0]$$

jelikoz se chyba nasla na 5 pozici (5. slupec kontrolni matice), tak puvodni zprava znela: [0, 1, 1, 0, 1, 1, 0], coz nam bez kontrolnich bitu dava cislo $0b0110 \sim 6$

Druhy ukol

Vezmeme jeden vrchol v ten musi mit 16 hran k ostatnim bodum.

Jelikoz mame 3 barvy a 16 hran, tak podle holubnikoveho lematu, musi jedna barva byt zastoupena minimalne 6krat. (rekneme treba modra)

Vezmeme techto 6 hran stejne barvy a jejich vrcholy. Ty tvori K_6 .

Rozebereme tri pripady co se deje uvnitr tohoto K_6 grafu:

graf nema zadnou modrou hranu

Tak je to kompletni graf na 6ti vrcholech obarveny 2mi barvami a tudiz ma dva jednobarevne trojuhelniky.

graf ma alespon jednu modrou hranu

Tudiz existuje modra hrana mezi vrcholy t a u (hranu nazveme tu), dale mame dve modre hrany vt a vu nebot kazdy vrchol z K_6 je napojen na v. Tudiz dostavame trojuhelnik tuv modre barvy.

Treti ukol

R(3,4) = 9

Mejme graf K_9 obarveny modre a cervene.

Chceme dokazat, ze existuje modry ctverec nebo cerveny trojuhelnik.

Vezmeme vrchol x, ten muze mit maximalne 5 modrych hran, protoze kdyby mel vice nez 5 modrych hran, tak by tvoril modry ctverec, nebo cerveny trojuhelnik. A muze mit maximalne 3 cervene hrany, protoze kdyby jich mel vic, tak zase vznikne cerveny trojuhelnik nebo modry ctverec.

Jelikoz z vrcholu x vychazi 8 hran, maximalne 5 je modrych a maximalne 3 cervene, tak ma prave 5 modrych a prave 3 cervene hrany.

Kazdy vrchol z K_9 tak musi mit prave 3 cervene a 5 modrych hran. To ale neni mozne, protoze cervenych hran by bylo 3*9/2=13.5, polovicni hrana nemuze existovat, proto musime cislo zaokrouhlit, pokud cislo zaokrouhlime dolu, bude v grafu vrchol ktery ma 6 modrych hran, pokud nahoru, tak bude existovat vrchol s 4mi cervenymi vrcholi. Obe tyto moznosti implikuji vznik cerveneho trojuhelniku nebo modreho ctverce. Tudiz dokazano.