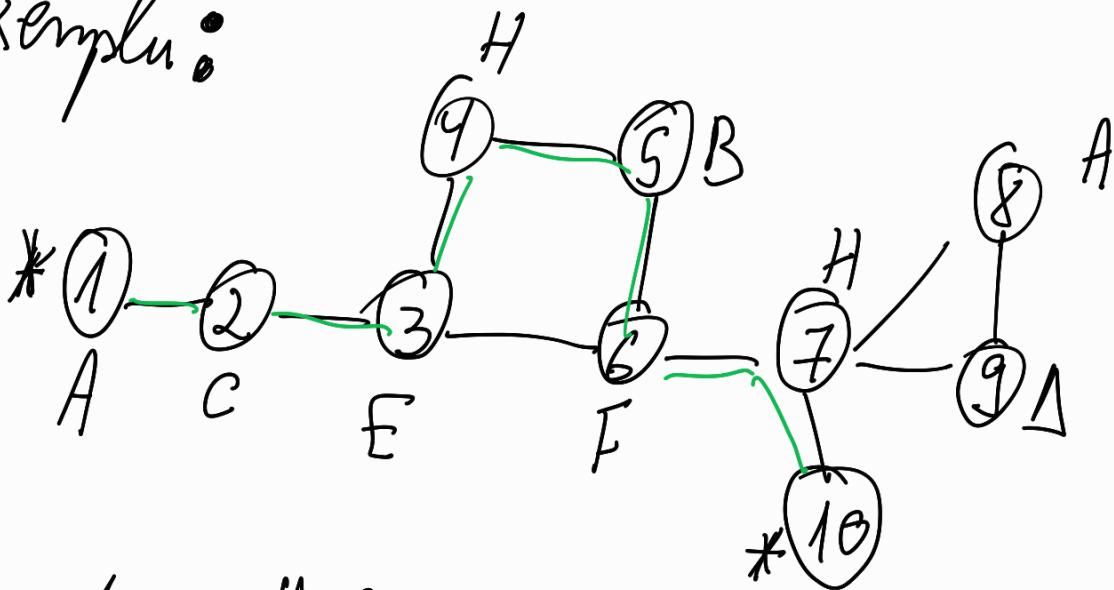


K-path

Se dă un graf neorientat și un nr. k și 2 noduri S, D. Să se decida dacă (f) un drum de la S la D care trece prin exact k noduri.

Exemplu:



$$k = 8 \quad \Delta A$$

$$\{A, B, C, D, E, F, G, H\}$$

2 Taskuri:

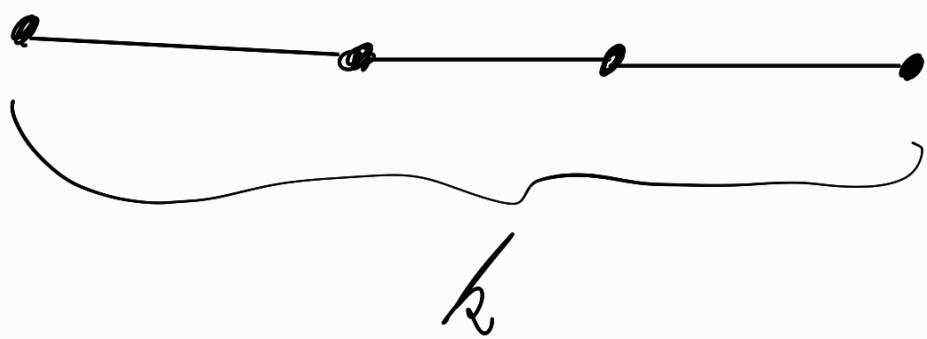
1. Linializă o colorare aleatorie a nodurilor grafului cu k culori, care este probabilitatea ca nodurile de pe un drum de lungime k să fie de același culoare?

colori diferențe? Să fie colorate cu

2. Dacă am o asemenea colorare cum determin în
trunc (Polynomial) un drum de lungime k de la S_1
 Δ ?

1. $P(\text{path de lungime } k \text{ colorat cu culori distincte}) \geq$

$$\geq \frac{k!}{k^k} \geq \frac{k^k}{e^k \cdot k^k} \geq \frac{1}{e^k}$$



$$e^x = 1 + x + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^3}{3!} + \dots + \frac{x^k}{k!}$$

$$\frac{1}{k!} \frac{1}{k!}$$

$$c \geq \frac{1}{k!}$$

$$k! \geq \frac{k^k}{e^k}$$

$P(\text{dacă } \exists \text{ un path de lungime } k \text{ să nu fie colorat cu culori distincte}) \leq 1 - \frac{1}{e^k}$

$$\begin{aligned} P(\text{după } q \text{ colorări nicio coare să nu coloreze un path de lungime } k \text{ cu culori distincte}) &\leq \left(1 - \frac{1}{e^k}\right)^q \\ &\leq e^{(-\frac{1}{e^k} \cdot q)} \leq \frac{1}{e^{100}} \end{aligned}$$

$$1+x \leq e^x$$

$$x = -\frac{1}{e^k}$$

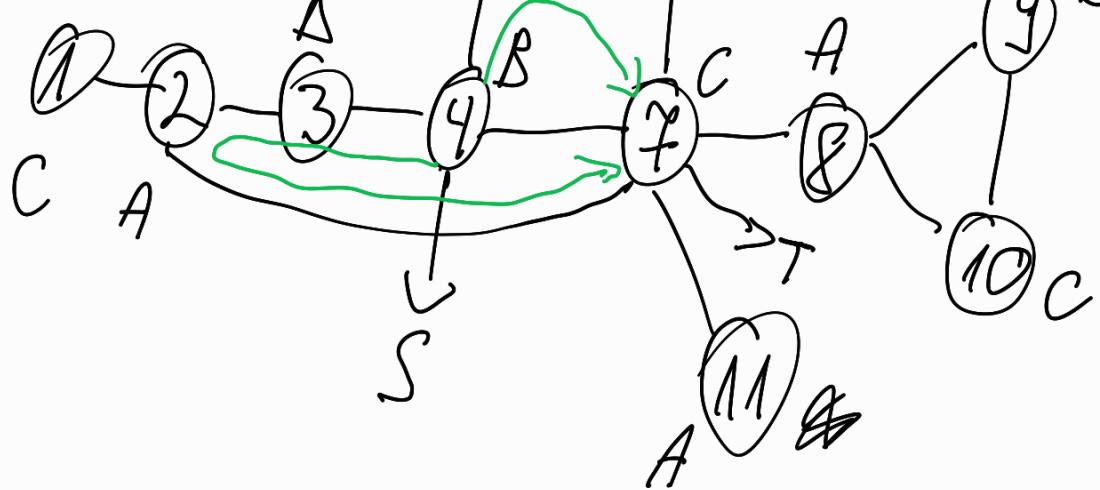
Dacă facem $q = 100 \cdot e^k$, arămă -

2.



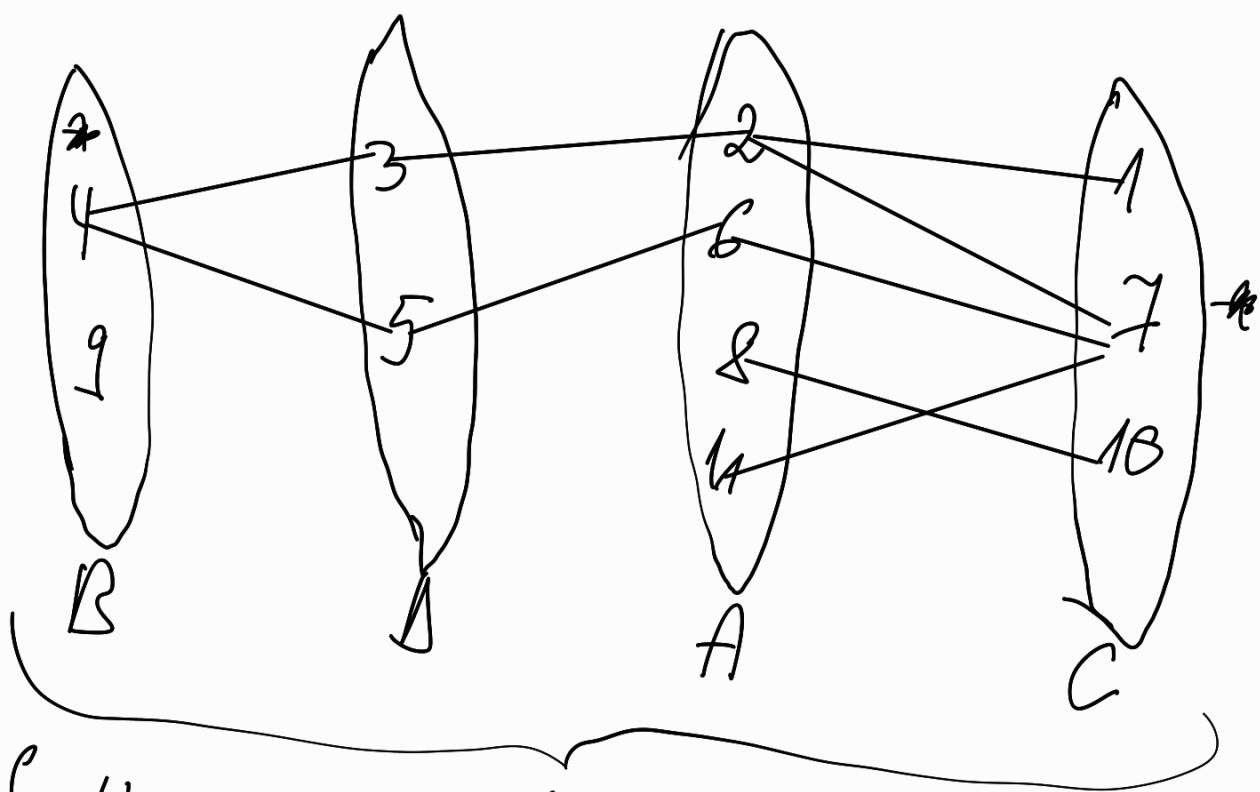
B

$$k=4$$



Vom considera toate ale k permutările colorilor

Exemplu: BDAC



$$\zeta = 4$$

$$T = 7$$

Color Coding

Closest string

Se dau k siruri de lungime L peste un alfabet $\{x_1, x_2, \dots, x_k\}$
 și un întreg d . Există un sir y de lungime L astfel încât
 la căderea i distanța $d(x_i, y)$ să fie $\leq d$. $(x_i)_{1 \leq i \leq k}$?
 $d(x_i, y) \rightarrow$ distanță Hamming (numărul de pozitii
 pe care diferă sirurile)

Exemplu:

$x_1: CBA \Delta CCA CBB$	$k=5$
$x_2: ABA \Delta BCA B \Delta B$	$L=9$
$x_3: CAD \Delta BAC CBA$	$d=4$
$x_4: D \Delta A BAC CBA$	
$x_5: ACD \Delta BAA CBC$	
$y: A \Delta A BCA CBA$	

\leftarrow FPT în k .

$$\begin{array}{l} k=5 \\ L=9 \\ d=4 \end{array}$$

ILP (probleme de programe liniare pe
 întregi) se pot rezolva în timp
 $O(p^d \cdot m^d)$ unde
 p este nr. de variabile.

Prin urmare a mulțimii $[P]$ sunt cel mult k^k partiții.

Fiecare coloană este o partiție P .

1 2 3 4 5 6 7 8 9

$X_1: CB\Delta CCAACBB$

$X_2: AB\Delta BCA B\Delta B$

$X_3: C\Delta \Delta BAC C B\Delta$

$X_4: \Delta BA BAC C B\Delta$

$X_5: AC\Delta B\Delta C BC$

$y: A\Delta \Delta BCA CBA$

↑ ↑

col 1: $\{\{1,3\}; \{2,5\}; \{4\}\}$ ← clase de echivalență
 $P = \{\{1,3\}, \{2,5\}, \{4\}\} = 1$

col 2: $\{\{1,2\}; \{3,4\}; \{5\}\}$

col 6: $\{\{1,2\}; \{3,4\}; \{5\}\}$

$\Rightarrow C = \{2,5\}$

col 5: $\overbrace{\hspace{1cm}}^h \overbrace{\hspace{1cm}}$

col 9: $\overbrace{\hspace{1cm}}^h \overbrace{\hspace{1cm}}$

$X_P =$ câte coloane are corespunzător partiție P

În general dată de soluție litora corespunzătoare
clasei C .
 $\binom{y}{\downarrow}$

Ex: $x_P = (\{1;2\}; \{3;4\}; \{5\}) =_2$
 $C = \{1;2\}$

$$x_P = (\{1,2\} \{3,4\}, \{5\}) =_2$$
$$C = \{3,4\}$$

C_p = numărul de clase care corespund partitiei P
 $\sum C_p = L$

$$\sum x_{P,C} \leq C_p \quad (\#) \text{ partitie}$$

$$\sum_{\notin C} x_{P,C} \leq d \quad (\#) \quad 1 \leq i \leq k$$