

Př. 5/4: počet bijekcí

Máme dány dva neorientované grafy, každý obsahuje právě n uzlů a oba grafy mají skóre

$(n-1, n-2, n-3, n-4, \dots, n/2+1, n/2, n/2, n/2-1, n/2-2, \dots, 3, 2, 1)$,
to jest skoro všechny uzly grafu mají navzájem různý stupeň, s výjimkou dvou uzlů, které mají stejný stupeň $n/2$. Jaká bude asymptotická složitost ověření izomorfizmu těchto dvou grafů v závislosti na hodnotě n ?

$$\begin{array}{c} A \quad B \quad e \\ A \quad B \quad e \\ \left(\begin{array}{ccc} 0 & 1 & 1 \\ \end{array} \right) 2 \\ B \\ C \end{array}$$



Př. 5/4: počet bijekcí

Máme dány dva neorientované grafy, každý obsahuje právě n uzlů a oba grafy mají skóre

$(n-1, n-2, n-3, n-4, \dots, n/2+1, n/2, n/2, n/2-1, n/2-2, \dots, 3, 2, 1)$,
 to jest skoro všechny uzly grafu mají navzájem různý stupeň, s výjimkou dvou uzlů, které mají stejný stupeň $n/2$. Jaká bude asymptotická složitost ověření izomorfizmu těchto dvou grafů v závislosti na hodnotě n ?

Handwritten notes and diagrams illustrating the complexity analysis:

G_1 :

	A	B	c
A	0	1	1
B			
c			

 2

G_2 :

	A'	B'	c'	⋮	x _n
A'					
B'					
c'					
⋮					
x _n					

$f: G_1 \rightarrow G_2$

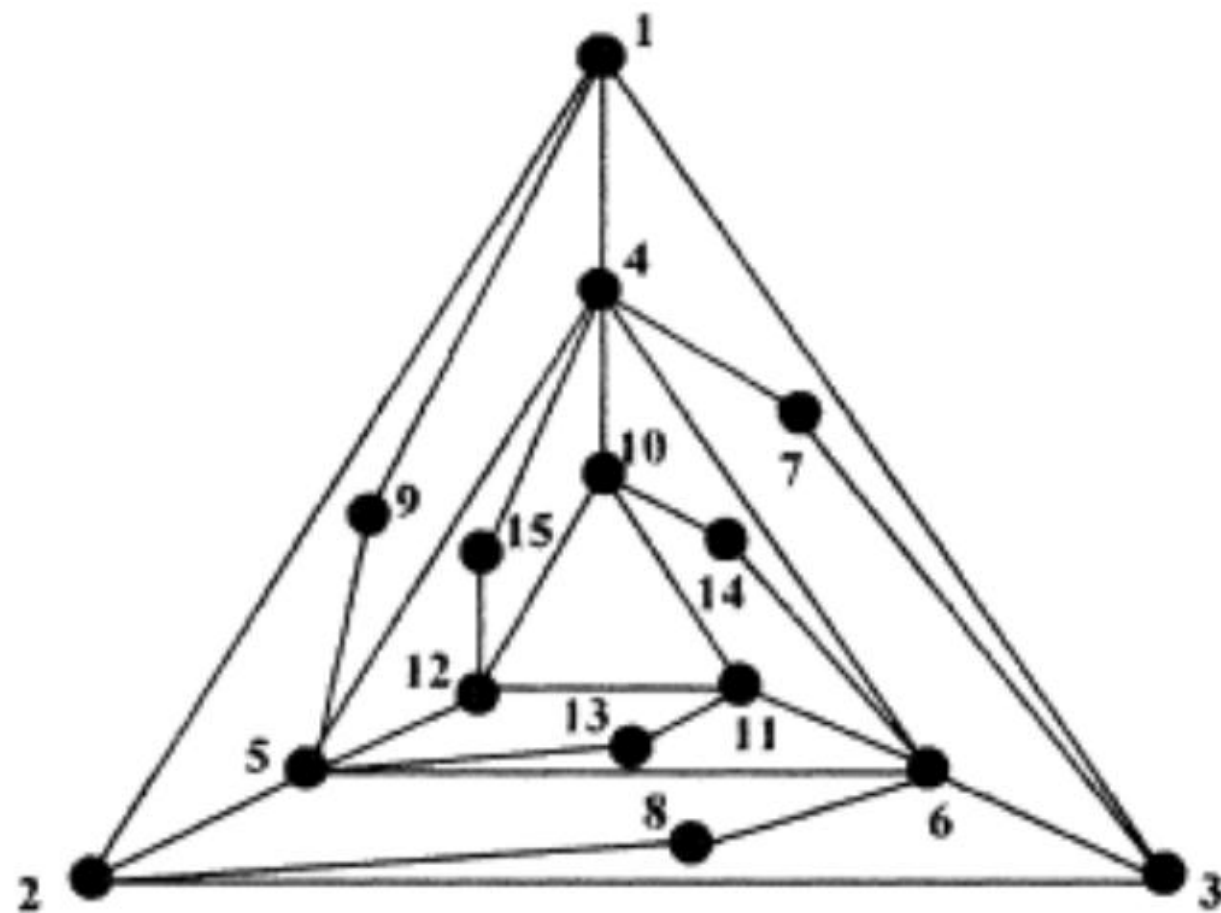
$(v, w) \in E_1 \Rightarrow (f(v), f(w)) \in E_2$

$O(n) = O(n^2)$
 $O(n^2)$

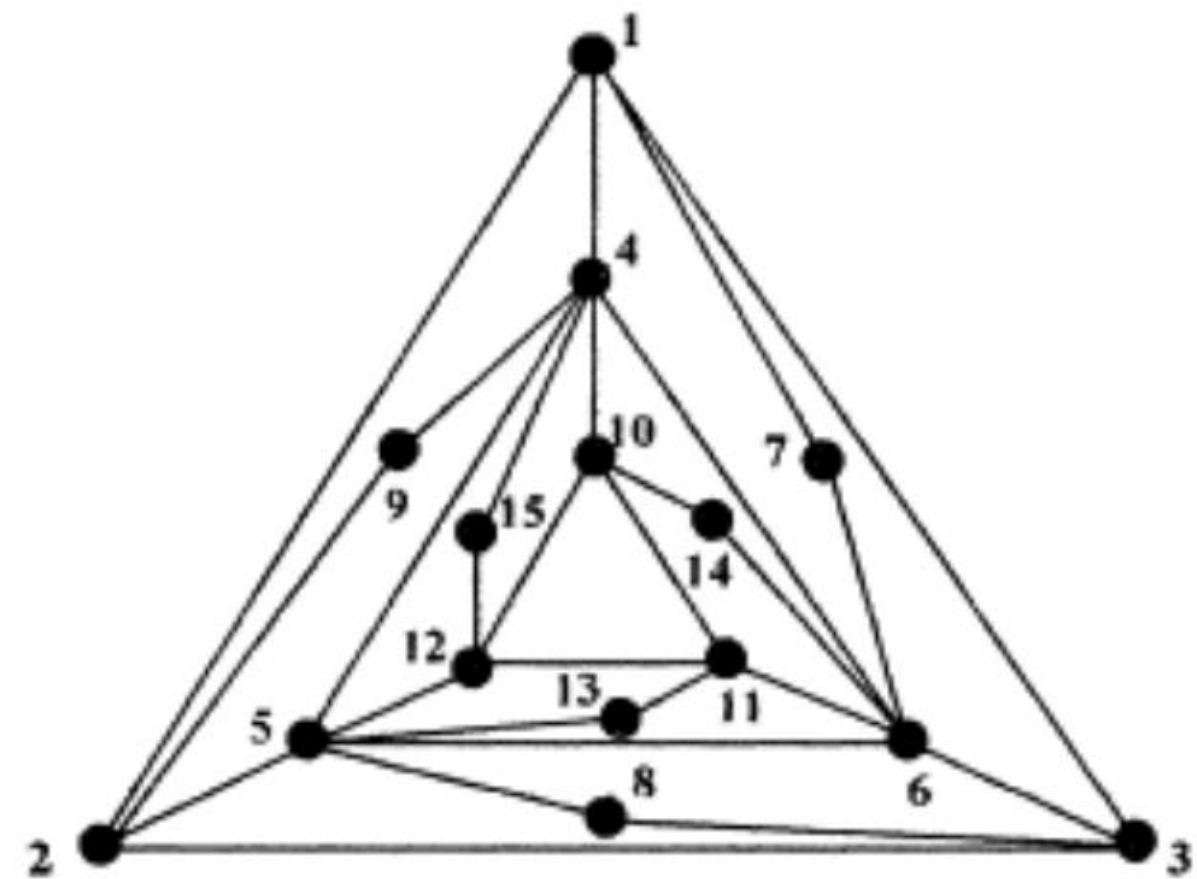
Yes	8	100%
No	0	50%/28

Př. 5/6: izomorfismus

Popište, jak budete co nejefektivněji rozhodovat, zda dva uvedené grafy jsou nebo nejsou izomorfní.



(a)

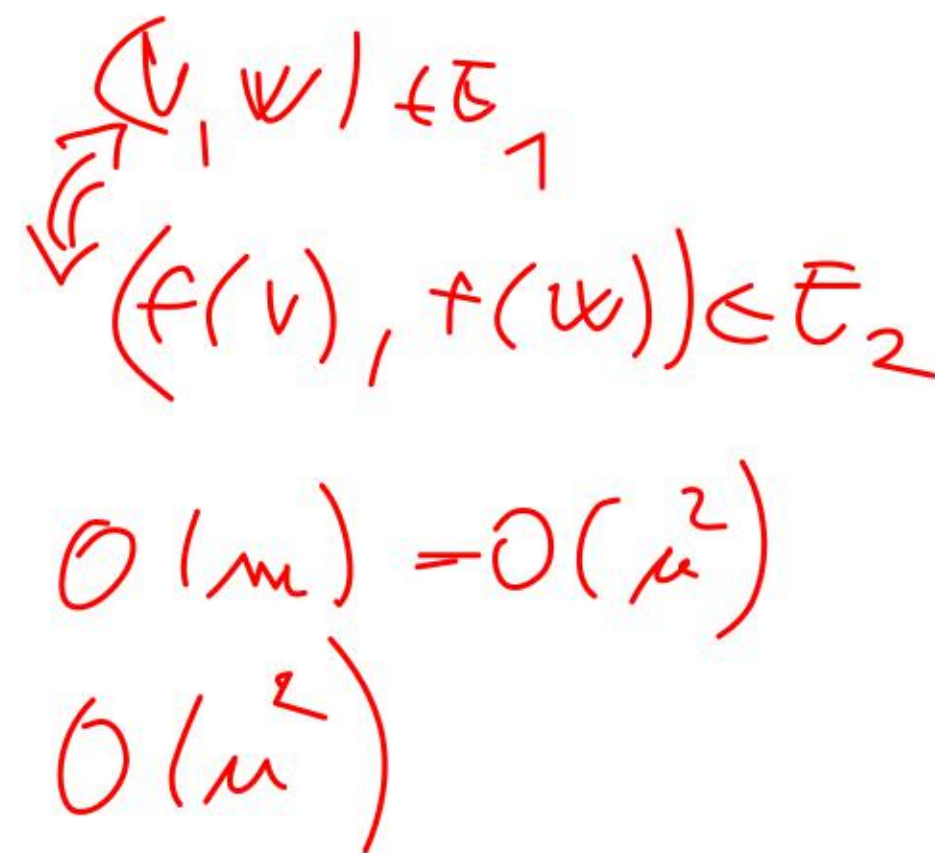
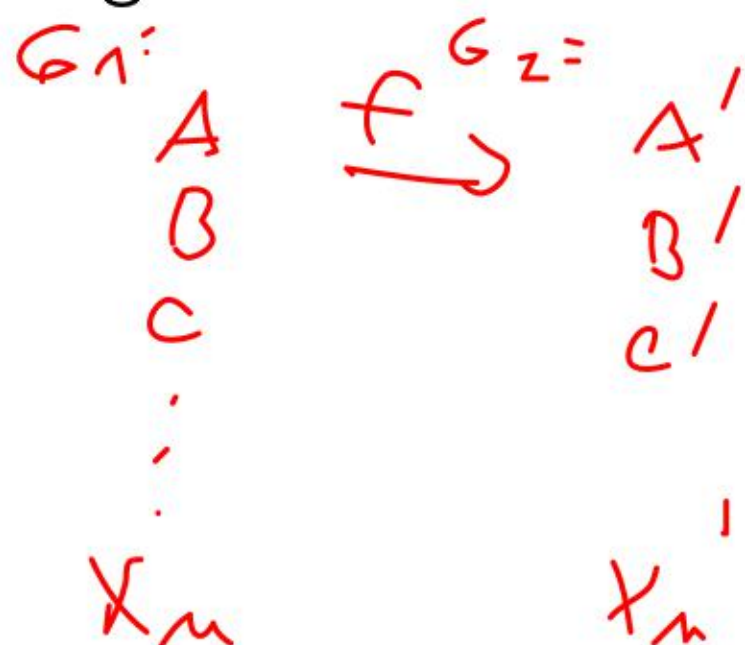
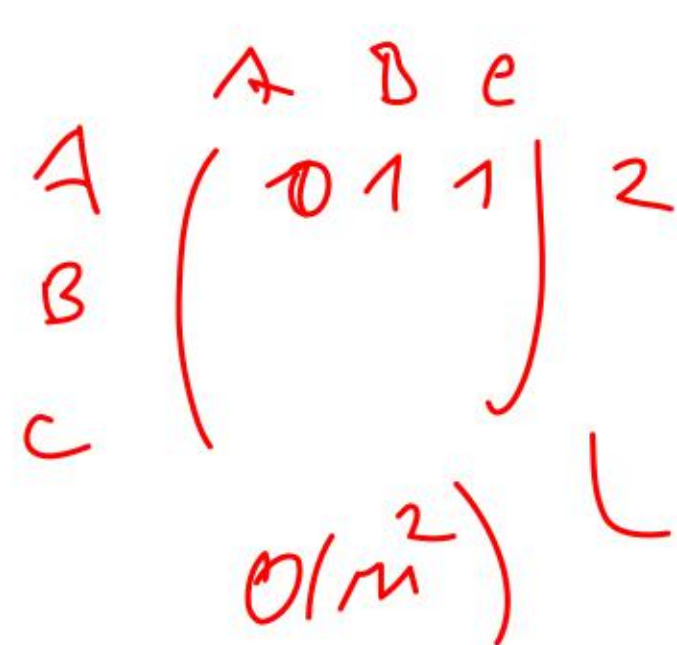


(b)

Př. 5/4: počet bijekcí

Máme dány dva neorientované grafy, každý obsahuje právě n uzlů a oba grafy mají skóre

$(n-1, n-2, n-3, n-4, \dots, n/2+1, n/2, n/2, n/2-1, n/2-2, \dots, 3, 2, 1)$,
 to jest skoro všechny uzly grafu mají navzájem různý stupeň, s výjimkou dvou uzlů, které mají stejný stupeň $n/2$. Jaká bude asymptotická složitost ověření izomorfizmu těchto dvou grafů v závislosti na hodnotě n ?



Př. 5/4: počet bijekcí

Máme dány dva neorientované grafy, každý obsahuje právě n uzlů a oba grafy mají skóre

$(n-1, n-2, n-3, n-4, \dots, n/2+1, n/2, n/2, n/2-1, n/2-2, \dots, 3, 2, 1)$,
 to jest skoro všechny uzly grafu mají navzájem různý stupeň, s výjimkou dvou uzlů, které mají stejný stupeň $n/2$. Jaká bude asymptotická složitost ověření izomorfizmu těchto dvou grafů v závislosti na hodnotě n ?

Handwritten notes and diagrams illustrating the complexity analysis:

G_1 :

	A	B	c
A	0	1	1
B			
c			

 Degree: 2
 $O(n^2)$

G_2 :

	A'	B'	c'	⋮	x _n
A'					
B'					
c'					
⋮					
x _n					

$f: G_1 \rightarrow G_2$ mapping:

A	B	c
A'	B'	c'
⋮	⋮	⋮
x _n	x _n	

$(v, w) \in E_1 \implies (f(v), f(w)) \in E_2$
 $O(n) = O(n^2)$
 $O(n^2)$

Yes	8	100%
No	0	50% ²⁸

Př. 5/12: (ne)izomorfní grafy

Platí tvrzení, že každé dva souvislé grafy se stejným počtem vrcholů, kde všechny vrcholy mají stejný stupeň, jsou izomorfní? (Tvrzení dokažte, nebo najděte protipříklad.)

Př. 5/12: (ne)izomorfní grafy

Platí tvrzení, že každé dva souvislé grafy se stejným počtem vrcholů, kde všechny vrcholy mají stejný stupeň, jsou izomorfní? (Tvrzení dokažte, nebo najděte protipříklad.)

Opakování z minula

Kdo co (vy)řešil

dues

5. curice!

	12	4	6	7d	8c	8d	1	2	3	4	5	6	7	8
Do														
Hl														
Hr														
Ke														
Ku														
Lö														
Ma														
My														
Ne														
Po														
Rý														
Sk														
St														
Zá														

Kdo co (vy)řešil

dues

5. curice!

	12	4	6	7d	8c	8d	1	2	3	4	5	6	7	8
Do														
Hl														
Hr														
Ke														
Ku														
Lö														
Ma														
My														
Ne														
Po														
Rý														
Sk														
St														
Zá														

PAL: 6. cvičení

Tomáš Sieger

29. 10. 2020

Kdo co (vy)řešil

dues

5. curice!

	12	4	6	7d	8c	8d	1	2	3	4	5	6	7	8
Do														
Hl														
Hr														
Ke														
Ku														
Lö														
Ma														
My														
Ne														
Po														
Rý														
Sk														
St														
Zá														

Kdo co (vy)řešil

dues

5. curice!

	12	4	6	7d	8c	8d	1	2	3	4	5	6	7	8
Do														
Hl														
Hr														
Ke														
Ku														
Lö														
Ma														
My														
Ne														
Po														
Rý														
Sk														
St														
Zá														

Opakování z minula

Př. 5/12: (ne)izomorfní grafy

Platí tvrzení, že každé dva souvislé grafy se stejným počtem vrcholů, kde všechny vrcholy mají stejný stupeň, jsou izomorfní? (Tvrzení dokažte, nebo najděte protipříklad.)

Př. 5/12: (ne)izomorfní grafy

Platí tvrzení, že každé dva souvislé grafy se stejným počtem vrcholů, kde všechny vrcholy mají stejný stupeň, jsou izomorfní? (Tvrzení dokažte, nebo najděte protipříklad.)

Př. 5/4: počet bijekcí

Máme dány dva neorientované grafy, každý obsahuje právě n uzlů a oba grafy mají skóre

$(n-1, n-2, n-3, n-4, \dots, n/2+1, n/2, n/2, n/2-1, n/2-2, \dots, 3, 2, 1)$,
 to jest skoro všechny uzly grafu mají navzájem různý stupeň, s výjimkou dvou uzlů, které mají stejný stupeň $n/2$. Jaká bude asymptotická složitost ověření izomorfizmu těchto dvou grafů v závislosti na hodnotě n ?

Handwritten notes and diagrams illustrating the complexity analysis:

G_1 :

	A	B	c
A	0	1	1
B			
c			

 Degree: 2
 $O(n^2)$

G_2 :

	A'	B'	c'	⋮	x _n
A'					
B'					
c'					
⋮					
x _n					

$f: G_1 \rightarrow G_2$

$(v, w) \in E_1 \Rightarrow (f(v), f(w)) \in E_2$

$O(n) = O(n^2)$
 $O(n^2)$

Yes	8	100%
No	0	50%/28

Př. 5/4: počet bijekcí

Máme dány dva neorientované grafy, každý obsahuje právě n uzlů a oba grafy mají skóre

$(n-1, n-2, n-3, n-4, \dots, n/2+1, n/2, n/2, n/2-1, n/2-2, \dots, 3, 2, 1)$,
 to jest skoro všechny uzly grafu mají navzájem různý stupeň, s výjimkou dvou uzlů, které mají stejný stupeň $n/2$. Jaká bude asymptotická složitost ověření izomorfizmu těchto dvou grafů v závislosti na hodnotě n ?

Handwritten notes and diagrams illustrating the complexity analysis:

G_1 :

	A	B	c
A	0	1	1
B			
c			

 2

G_2 :

	A'	B'	c'	⋮	x _n
A'					
B'					
c'					
⋮					
x _n					

$f: G_1 \rightarrow G_2$

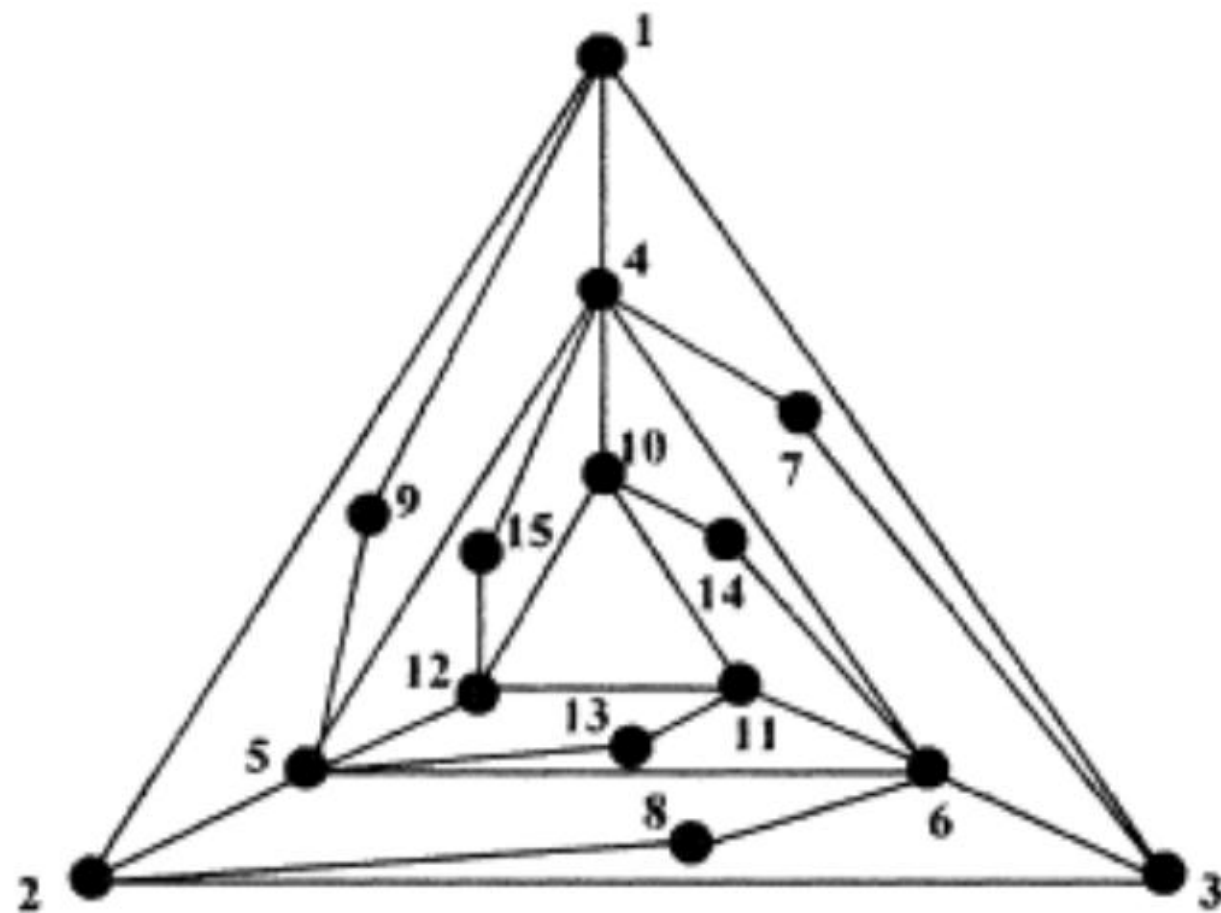
$(v, w) \in E_1 \Rightarrow (f(v), f(w)) \in E_2$

$O(n) = O(n^2)$
 $O(n^2)$

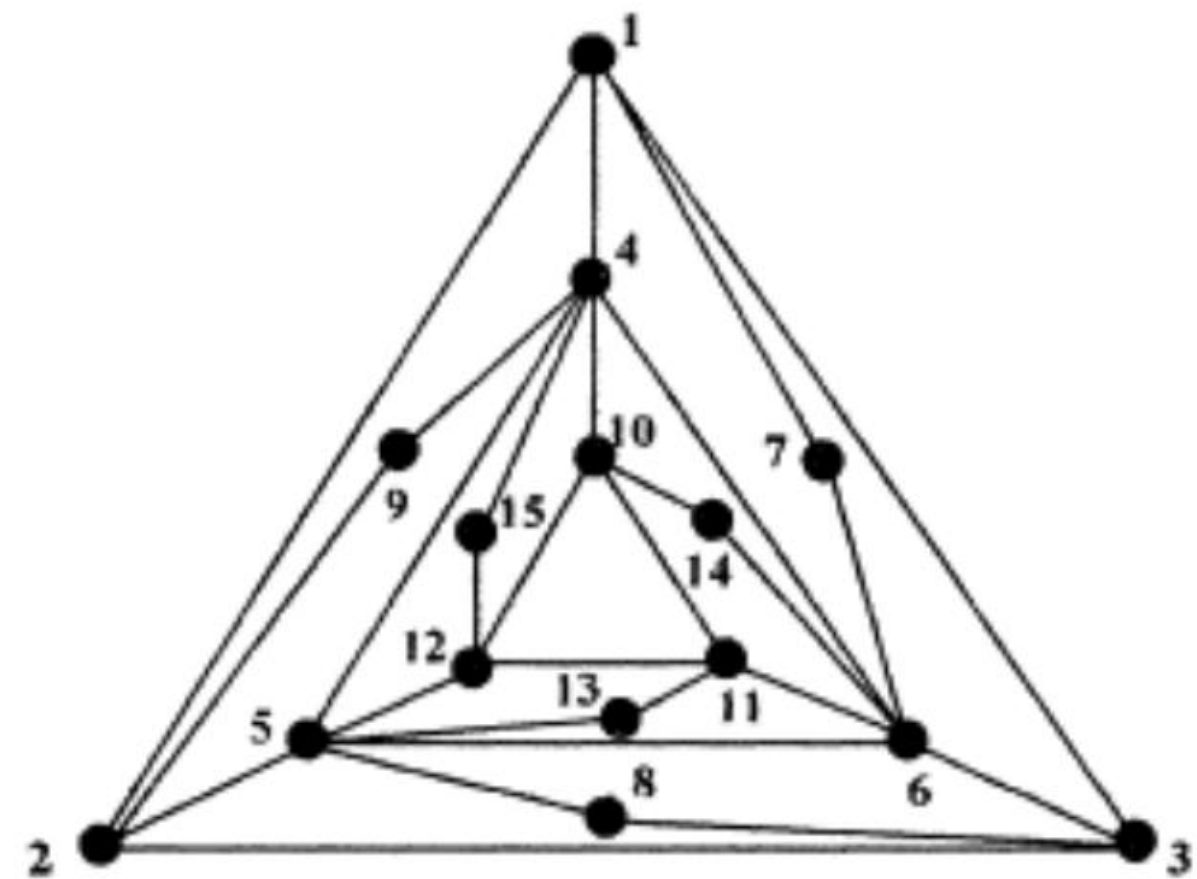
Yes	8	100%
No	0	50%/28

Př. 5/6: izomorfismus

Popište, jak budete co nejefektivněji rozhodovat, zda dva uvedené grafy jsou nebo nejsou izomorfní.



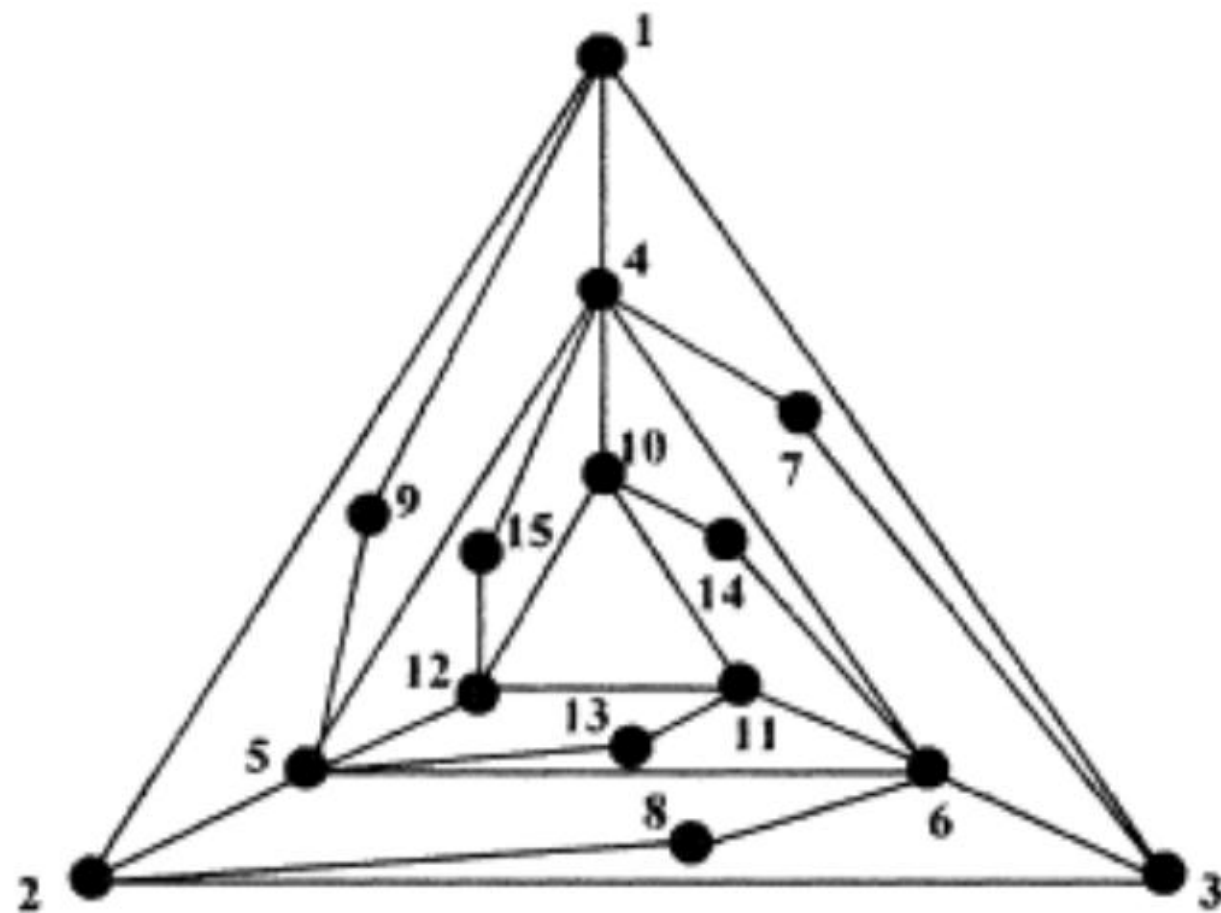
(a)



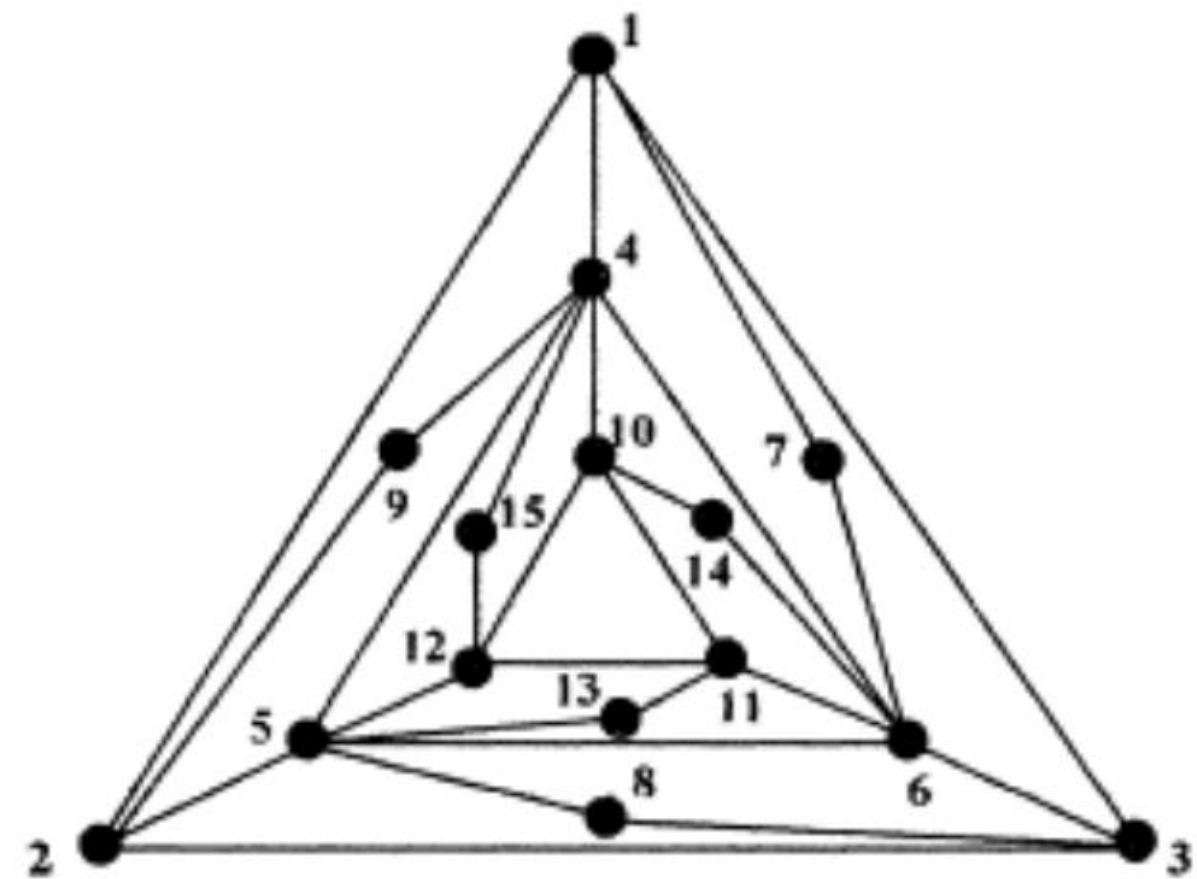
(b)

Př. 5/6: izomorfismus

Popište, jak budete co nejefektivněji rozhodovat, zda dva uvedené grafy jsou nebo nejsou izomorfní.



(a)

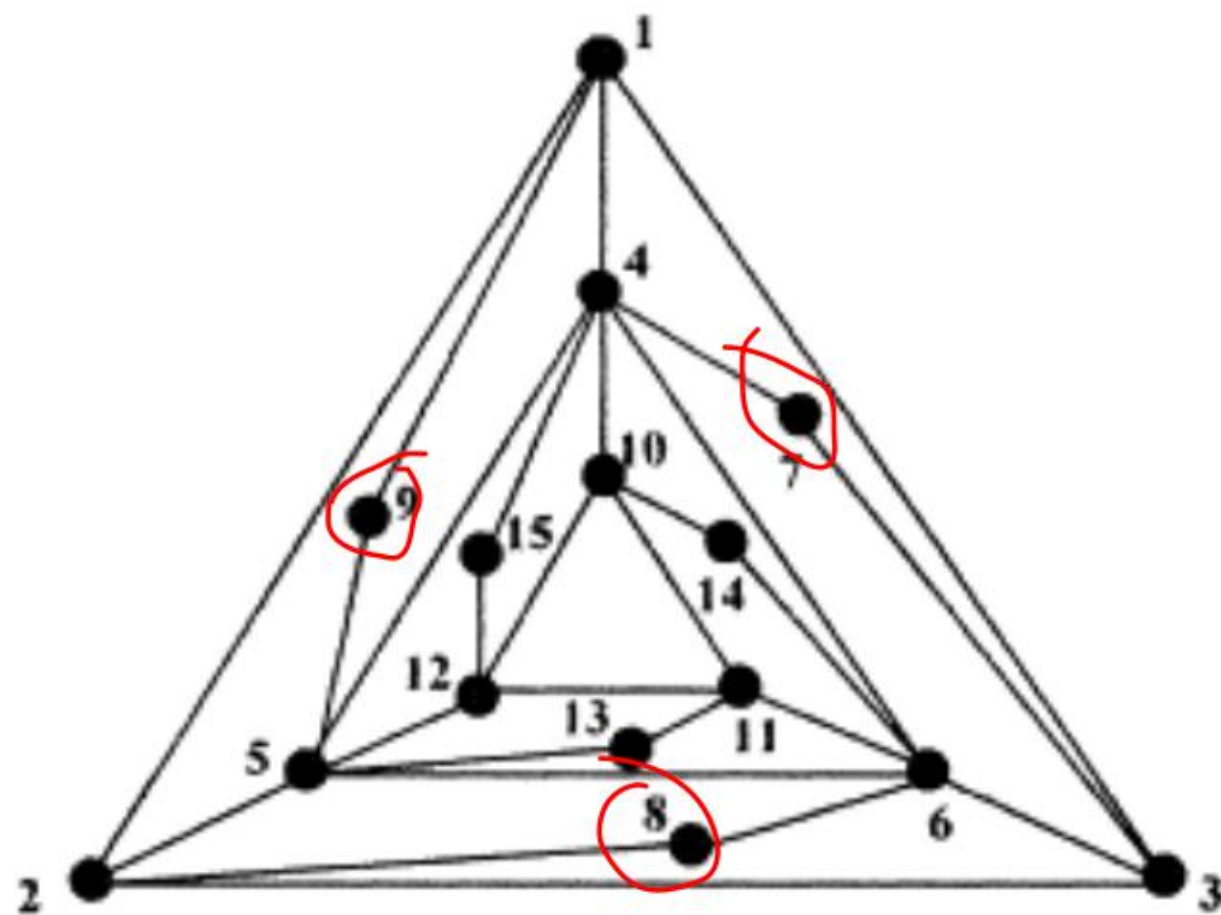


(b)

Př. 5/6: izomorfismus

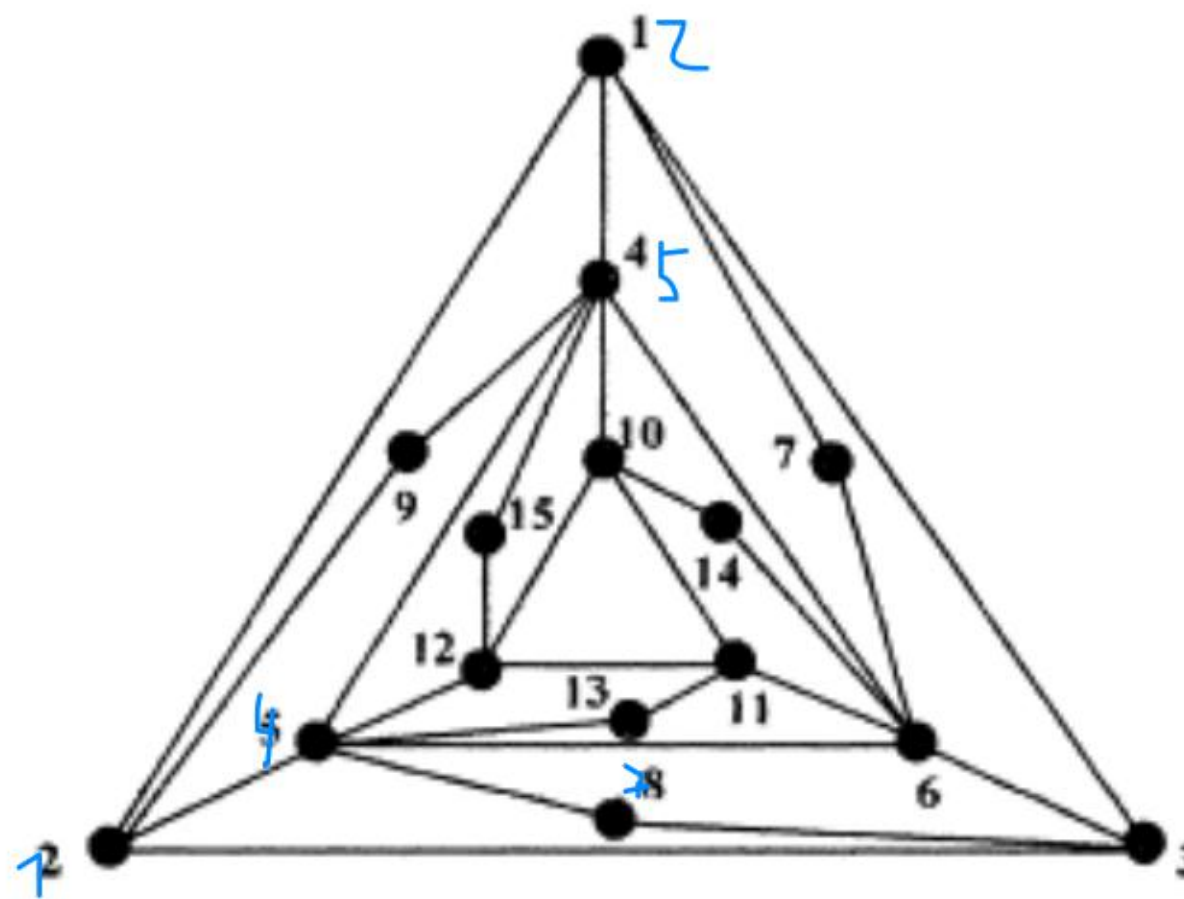
Popište, jak budete co nejefektivněji rozhodovat, zda dva uvedené grafy jsou nebo nejsou izomorfní.

A



(a)

B



(b)

Př. 5/7d: tvorba certifikátu

Po sestavení certifikátu stromu odpovídá každému uzlu stromu určitý podřetězec konečného certifikátu. Sestavte certifikát daného stromu a určete, které jeho podřetězce odpovídají jednotlivým uzlům stromu.



Př. 5/8c: rekonstrukce stromu z certifikátu

Rekonstruuje strom z certifikátu:

c) 00010110010110010111

Př. 5/8c: rekonstrukce stromu z certifikátu

Rekonstruuje strom z certifikátu:

c) 00010110010110010111

Př. 5/8c: rekonstrukce stromu z certifikátu

Rekonstruuje strom z certifikátu:

c) 00010110010110010111

Př. 5/7d: tvorba certifikátu

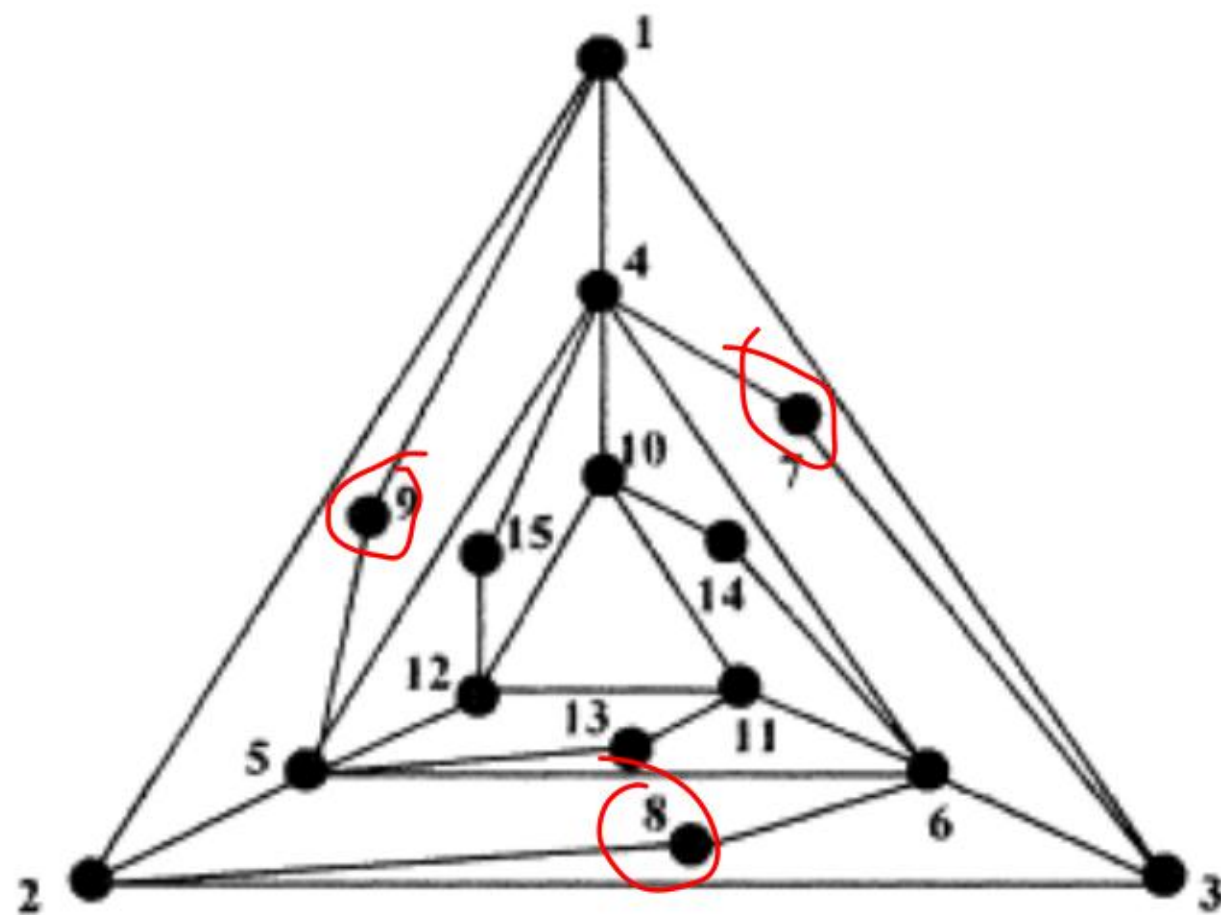
Po sestavení certifikátu stromu odpovídá každému uzlu stromu určitý podřetězec konečného certifikátu. Sestavte certifikát daného stromu a určete, které jeho podřetězce odpovídají jednotlivým uzlům stromu.



Př. 5/6: izomorfismus

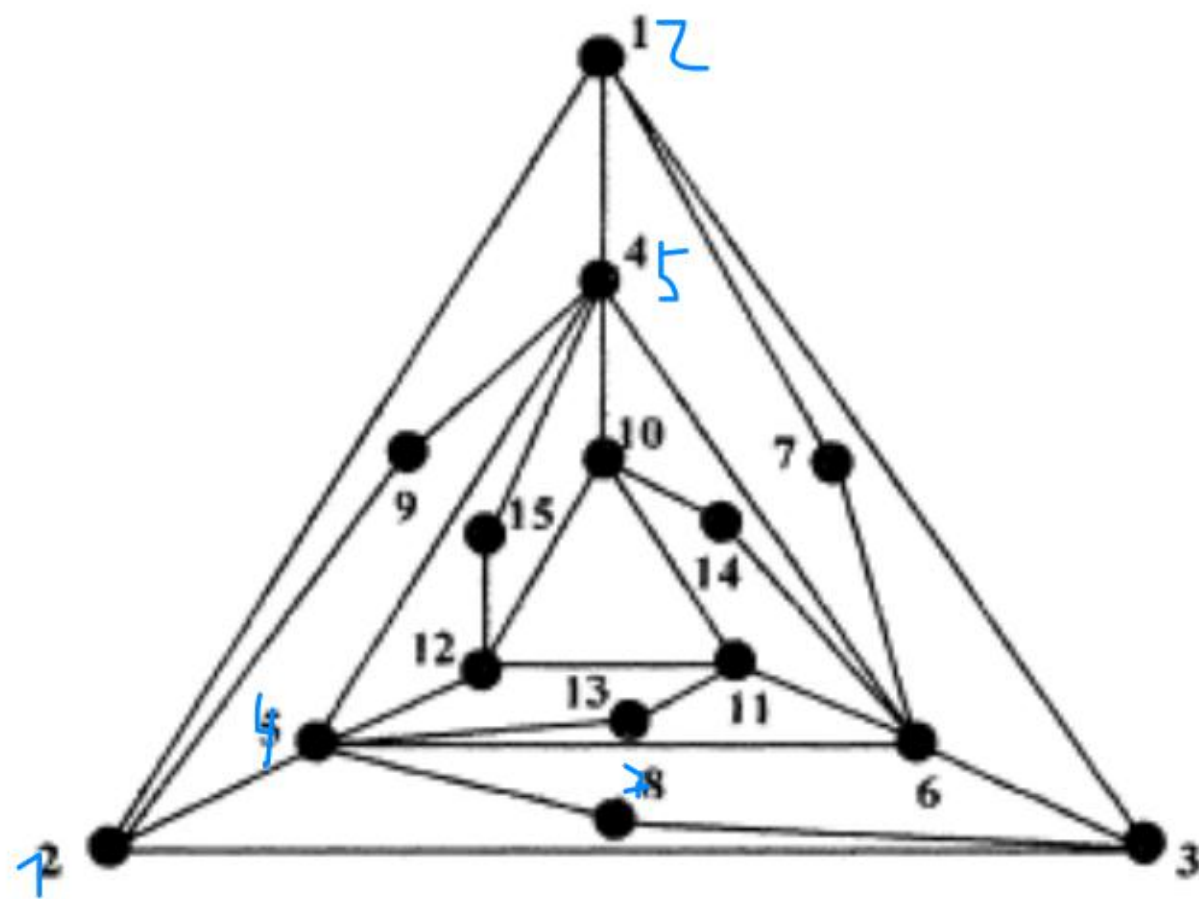
Popište, jak budete co nejefektivněji rozhodovat, zda dva uvedené grafy jsou nebo nejsou izomorfní.

A



(a)

B

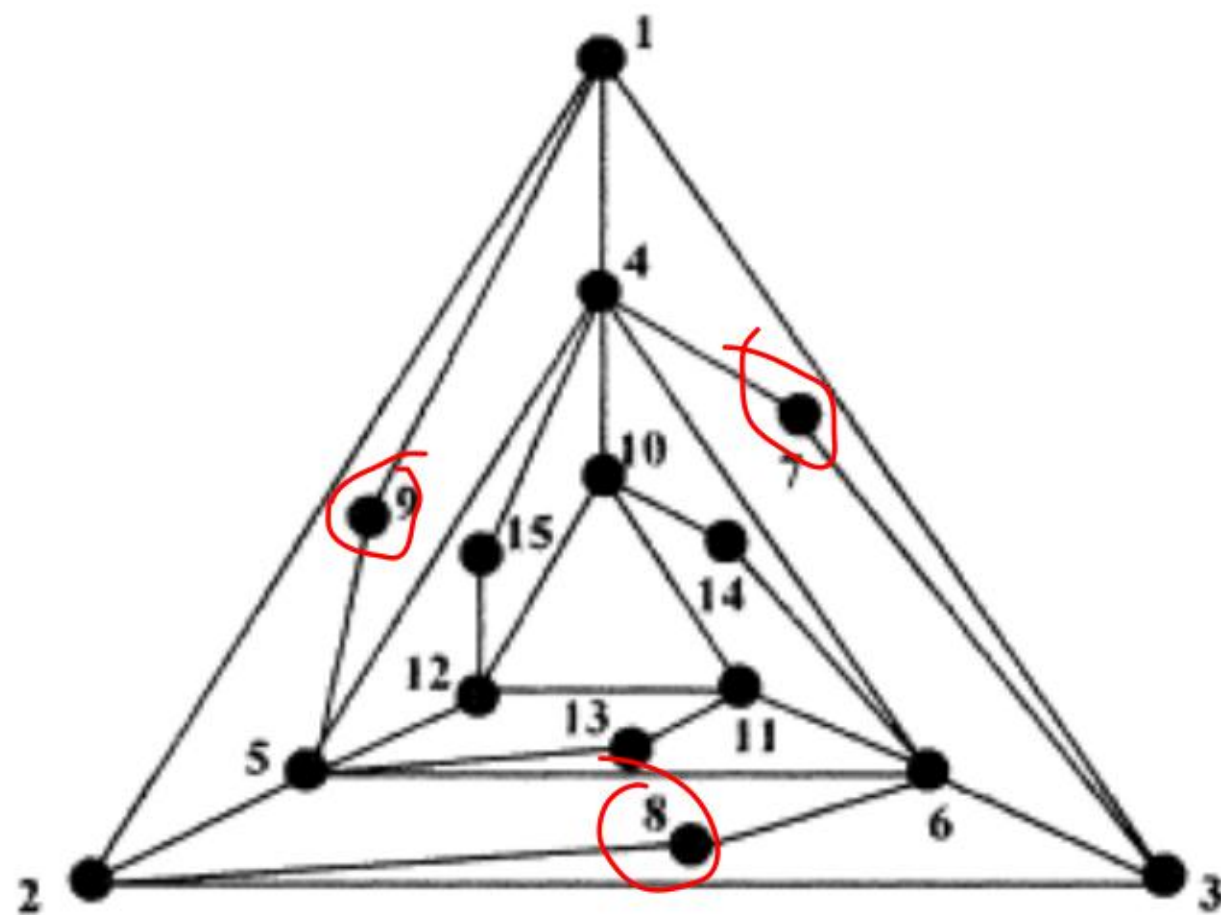


(b)

Př. 5/6: izomorfismus

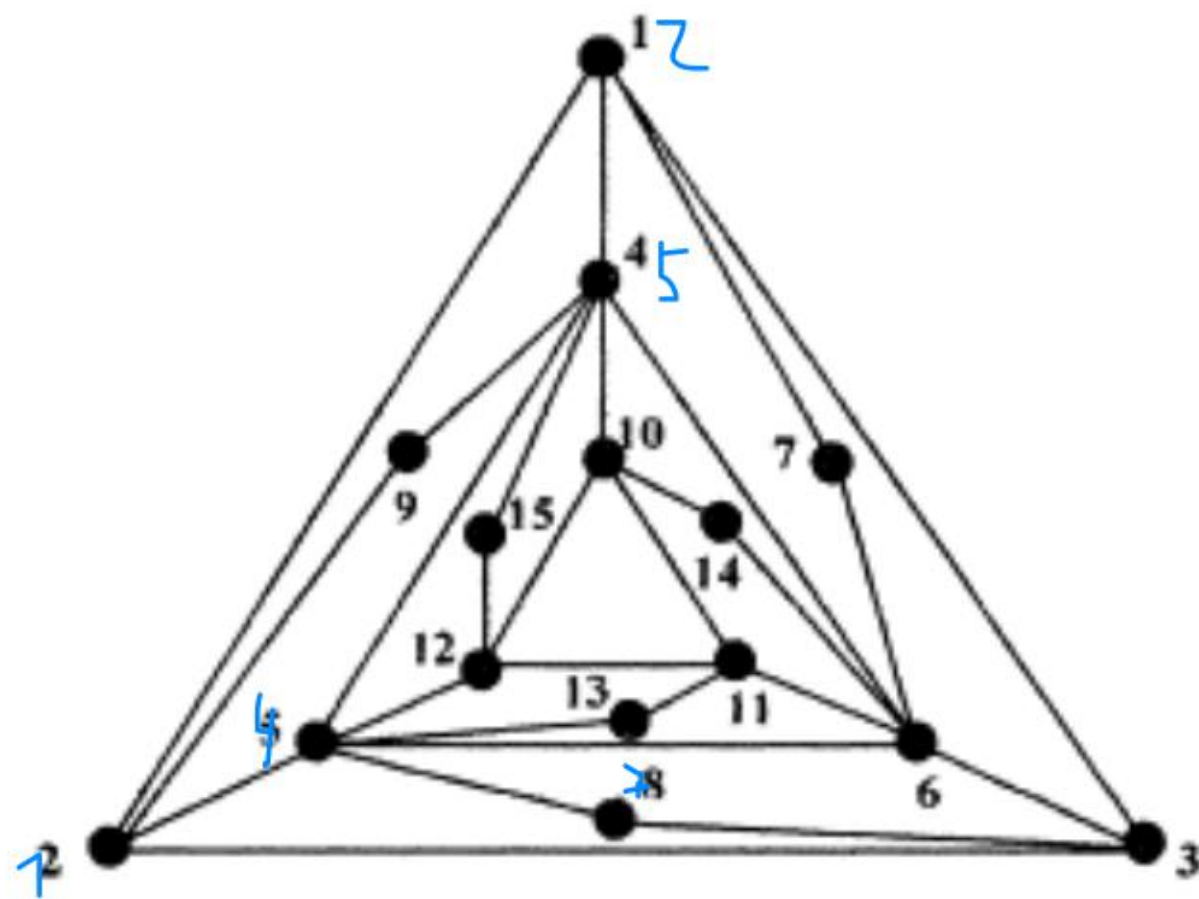
Popište, jak budete co nejefektivněji rozhodovat, zda dva uvedené grafy jsou nebo nejsou izomorfní.

A



(a)

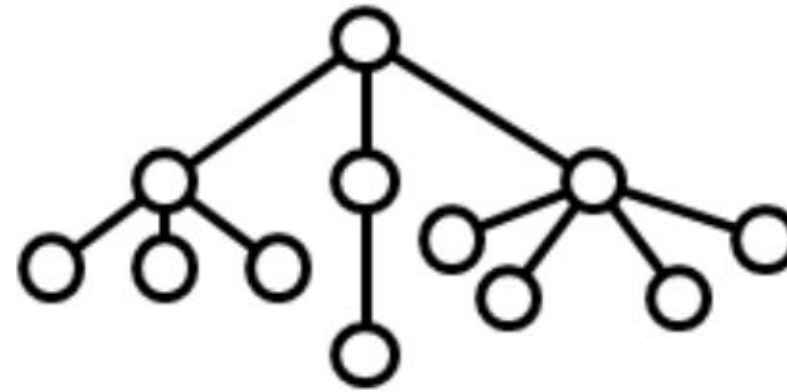
B



(b)

Př. 5/7d: tvorba certifikátu

Po sestavení certifikátu stromu odpovídá každému uzlu stromu určitý podřetězec konečného certifikátu. Sestavte certifikát daného stromu a určete, které jeho podřetězce odpovídají jednotlivým uzlům stromu.



Př. 5/7d: tvorba certifikátu

Po sestavení certifikátu stromu odpovídá každému uzlu stromu určitý podřetězec konečného certifikátu. Sestavte certifikát daného stromu a určete, které jeho podřetězce odpovídají jednotlivým uzlům stromu.

The diagram shows a tree with root node A. Node A has three children: B, C, and D. Node B has three children: E, B, and C. Node C has one child: C. Node D has three children: D, D, and D. A red path is highlighted from A to B to E to B to C to C to D to D to D. A purple arrow points to node D.

Below the tree, the following binary strings are written in red:

- B: 0101011
- C: 0011
- D: 0010101011

Below the strings, a table is written in red:

B	0101011	7
C	0011	4
D	0010101011	10

At the bottom, there are handwritten symbols: a circle, a square, a triangle, and a vertical line, each with a letter above it (B, C, D, A).

Př. 5/8c: rekonstrukce stromu z certifikátu

Rekonstruujte strom z certifikátu:

c) 00010110010110010111

PAL: 6. cvičení

Tomáš Sieger

29. 10. 2020

Kdo co (vy)řešil

dues

5. curice!

	12	4	6	7d	8c	8d	1	2	3	4	5	6	7	8
Do														
Hl														
Hr														
Ke														
Ku														
Lö														
Ma														
My														
Ne														
Po														
Rý														
Sk														
St														
Zá														

Kdo co (vy)řešil

dues

5. curice!

	12	4	6	7d	8c	8d	1	2	3	4	5	6	7	8
Do														
Hl														
Hr														
Ke														
Ku														
Lö														
Ma														
My														
Ne														
Po														
Rý														
Sk														
St														
Zá														

Př. 5/8d: rekonstrukce stromu z certifikátu

Rekonstruuje strom z certifikátu:

d) 000001011100111000010111

Př. 5/8c: rekonstrukce stromu z certifikátu

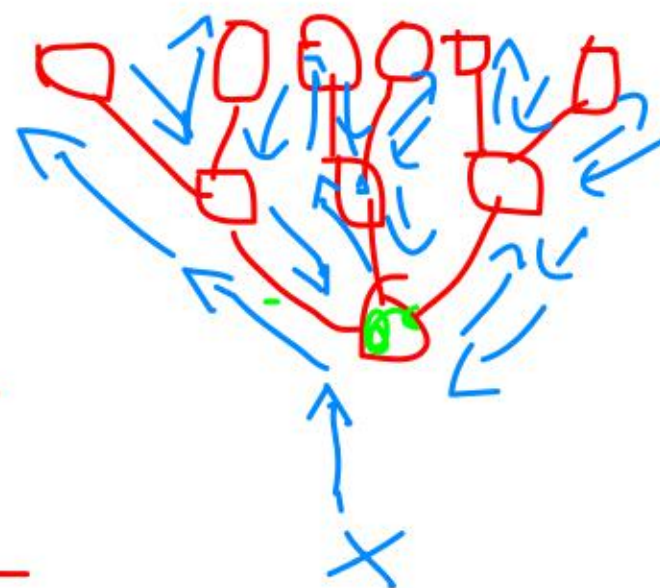
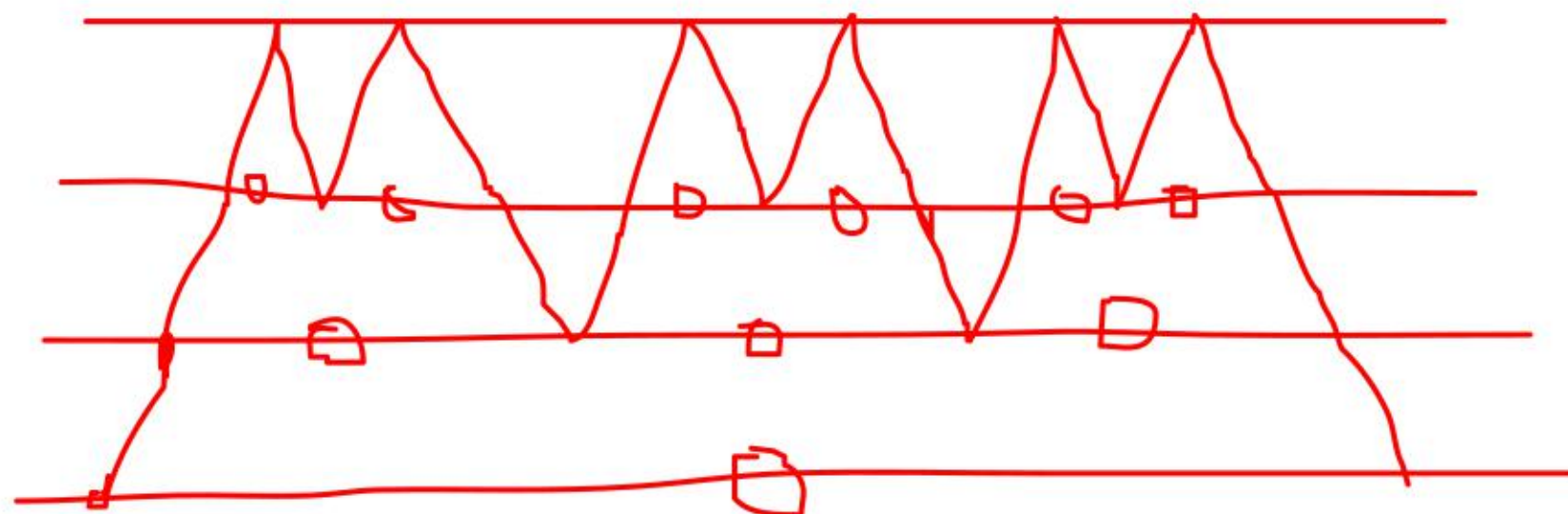
Rekonstruujte strom z certifikátu:

c) 00010110010110010111

Př. 5/8c: rekonstrukce stromu z certifikátu

Rekonstruujte strom z certifikátu:

c) 00010110010110010111



Př. 5/8d: rekonstrukce stromu z certifikátu

Rekonstruuje strom z certifikátu:

d) 000001011100111000010111

Př. 5/8d: rekonstrukce stromu z certifikátu

Rekonstruujte strom z certifikátu:

d) 000001011100111000010111

$$|0| = 13$$

$$|1| = 11$$

Kombinatorické algoritmy

Př. 5/8d: rekonstrukce stromu z certifikátu

Rekonstruujte strom z certifikátu:

d) 000001011100111000010111

$$|0| = 13$$

$$|1| = 11$$

Př. 5/8d: rekonstrukce stromu z certifikátu

Rekonstruujte strom z certifikátu:

d) 000001011100111000010111

$$|0| = 13$$

$$|1| = 11$$

Kombinatorické algoritmy

Př. 6/1: podmnožiny písmen

Je dána množina malých písmen $P = \{a, b, c, \dots, z\}$ bez diakritiky. Máme vygenerovat tabulku T s 8 sloupci, jejíž každý řádek bude obsahovat jednu 8-prvkovou podmnožinu množiny P tak, že každá buňka na řádku bude obsahovat právě jeden znak. Tabulka bude obsahovat všechny možné navzájem různé 8 prvkové podmnožiny P a žádná podmnožina se v T nebude opakovat. Určete, jak bude tabulka velká a zda ji váš počítač bude moci vyplnit během 1 sec.

Př. 6/1: podmnožiny písmen

Je dána množina malých písmen $P = \{a, b, c, \dots, z\}$ bez diakritiky. Máme vygenerovat tabulku T s 8 sloupci, jejíž každý řádek bude obsahovat jednu 8-prvkovou podmnožinu množiny P tak, že každá buňka na řádku bude obsahovat právě jeden znak. Tabulka bude obsahovat všechny možné navzájem různé 8 prvkové podmnožiny P a žádná podmnožina se v T nebude opakovat. Určete, jak bude tabulka velká a zda ji váš počítač bude moci vyplnit během 1 sec.

T

a	b	c	d	e	f	g	h
a	b	c	d	e	f	g	i

;

"

Kdo co (vy)řešil

dues

5. curice!

	12	4	6	7d	8c	8d	1	2	3	4	5	6	7	8
Do														
Hl														
Hr														
Ke														
Ku														
Lö														
Ma														
My														
Ne														
Po														
Rý														
Sk														
St														
Zá														

Kdo co (vy)řešil

dues

5. curice!

	12	4	6	7d	8c	8d	1	2	3	4	5	6	7	8
Do														
Hl														
Hr														
Ke														
Ku														
Lö														
Ma														
My														
Ne														
Po														
Rý														
Sk														
St														
Zá														

Př. 6/2: všechny podmnožiny

Napište pseudokód funkce, která vypíše všechny neprázdné podmnožiny množiny $\{0, 1, 2, \dots, n - 1\}$.

Př. 6/1: podmnožiny písmen

Je dána množina malých písmen $P = \{a, b, c, \dots, z\}$ bez diakritiky. Máme vygenerovat tabulku T s 8 sloupci, jejíž každý řádek bude obsahovat jednu 8-prvkovou podmnožinu množiny P tak, že každá buňka na řádku bude obsahovat právě jeden znak. Tabulka bude obsahovat všechny možné navzájem různé 8 prvkové podmnožiny P a žádná podmnožina se v T nebude opakovat. Určete, jak bude tabulka velká a zda ji váš počítač bude moci vyplnit během 1 sec.

T

a	b	c	d	e	f	g	h
a	b	c	d	e	f	g	i

;

"

Př. 6/1: podmnožiny písmen

Je dána množina malých písmen $P = \{a, b, c, \dots, z\}$ bez diakritiky. Máme vygenerovat tabulku T s 8 sloupci, jejíž každý řádek bude obsahovat jednu 8-prvkovou podmnožinu množiny P tak, že každá buňka na řádku bude obsahovat právě jeden znak. Tabulka bude obsahovat všechny možné navzájem různé 8 prvkové podmnožiny P a žádná podmnožina se v T nebude opakovat. Určete, jak bude tabulka velká a zda ji váš počítač bude moci vyplnit během 1 sec.

T

a	b	c	d	e	f	g	h
a	b	c	d	e	f	g	i

;

"

$$\underbrace{26 \cdot 25 \cdot 24 \cdot 23 \cdot 22 \cdot 21 \cdot 20 \cdot 19}_{8!} = \binom{26}{8}$$

$$x_i < x_{i+1}$$

a	b	c
b	a	

Př. 6/1: podmnožiny písmen

Je dána množina malých písmen $P = \{a, b, c, \dots, z\}$ bez diakritiky. Máme vygenerovat tabulku T s 8 sloupci, jejíž každý řádek bude obsahovat jednu 8-prvkovou podmnožinu množiny P tak, že každá buňka na řádku bude obsahovat právě jeden znak. Tabulka bude obsahovat všechny možné navzájem různé 8 prvkové podmnožiny P a žádná podmnožina se v T nebude opakovat. Určete, jak bude tabulka velká a zda ji váš počítač bude moci vyplnit během 1 sec.

T

a	b	c	d	e	f	g	h
a	b	c	d	e	f	g	i

;

"

Př. 6/1: podmnožiny písmen

Je dána množina malých písmen $P = \{a, b, c, \dots, z\}$ bez diakritiky. Máme vygenerovat tabulku T s 8 sloupci, jejíž každý řádek bude obsahovat jednu 8-prvkovou podmnožinu množiny P tak, že každá buňka na řádku bude obsahovat právě jeden znak. Tabulka bude obsahovat všechny možné navzájem různé 8 prvkové podmnožiny P a žádná podmnožina se v T nebude opakovat. Určete, jak bude tabulka velká a zda ji váš počítač bude moci vyplnit během 1 sec.

T

a	b	c	d	e	f	g	h
a	b	c	d	e	f	g	i

;

"

$$\underline{26 \cdot 25 \cdot 24 \cdot 23 \cdot 22 \cdot 21 \cdot 20 \cdot 19} = \binom{26}{8}$$

$8!$

$$x_i < x_{i+1}$$

$a \quad b \quad c$

~~$b \quad a$~~

26. 25. 24. 23. 22. 21. 20. 19 = $\binom{26}{8}$

8!

$x_i < x_{i+1}$
 a b c
~~b a~~

$A = \{a, b, c, d\}$

abc
 abd
 acd
 bcd

$\binom{4}{3} = 4$

fill(x, i, k, start, stop)

if k=0 return TRUE
 if start > stop return FALSE

for a = start .. stop

$x[i] = a$
 if fill(x, i+1, k-1, a+1, stop)

$x = \underline{"a"}, 4$
 fill(x, 1, 8, a, z)

Yes	7	100%
No	0	0%

Př. 6/2: všechny podmnožiny

Napište pseudokód funkce, která vypíše všechny neprázdné podmnožiny množiny $\{0, 1, 2, \dots, n - 1\}$.

Př. 6/2: všechny podmnožiny

Napište pseudokód funkce, která vypíše všechny neprázdné podmnožiny množiny $\{0, 1, 2, \dots, n - 1\}$.

$n = 3$

$\{0, 1, 2\}$
0/1 0/1 0/1

0
1
2
0 1
0 2
1 2
0 1 2

000
100
010
2^n

000 ←

111 2^n - 1

Př. 6/3: přívětivé permutace

Mějme permutace množiny $M = \{1, 2, 3, \dots, n\}$, $n > 4$. Permutaci p této množiny prohlásíme za přívětivou, pokud platí:

- $p(3) \in \{3, n\}$,
- $p(n) \in \{3, n\}$,
- $p(1) = 1$,
- $p(2) = 2$,
- $p(i) \in \{4, \dots, n - 1\}$ pro $i = 4, \dots, n - 1$.

Určete počet přívětivých permutací množiny M .

Kdo co (vy)řešil

dues

5. curice!

	12	4	6	7d	8c	8d	1	2	3	4	5	6	7	8
Do														
Hl														
Hr														
Ke														
Ku														
Lö														
Ma														
My														
Ne														
Po														
Rý														
Sk														
St														
Zá														

Kdo co (vy)řešil

dues

5. curice!

	12	4	6	7d	8c	8d	1	2	3	4	5	6	7	8
Do														
Hl														
Hr														
Ke														
Ku														
Lö														
Ma														
My														
Ne														
Po														
Rý														
Sk														
St														
Zá														

Př. 6/1: podmnožiny písmen

Je dána množina malých písmen $P = \{a, b, c, \dots, z\}$ bez diakritiky. Máme vygenerovat tabulku T s 8 sloupci, jejíž každý řádek bude obsahovat jednu 8-prvkovou podmnožinu množiny P tak, že každá buňka na řádku bude obsahovat právě jeden znak. Tabulka bude obsahovat všechny možné navzájem různé 8 prvkové podmnožiny P a žádná podmnožina se v T nebude opakovat. Určete, jak bude tabulka velká a zda ji váš počítač bude moci vyplnit během 1 sec.

T

a	b	c	d	e	f	g	h
a	b	c	d	e	f	g	i

;

"

Př. 6/1: podmnožiny písmen

Je dána množina malých písmen $P = \{a, b, c, \dots, z\}$ bez diakritiky. Máme vygenerovat tabulku T s 8 sloupci, jejíž každý řádek bude obsahovat jednu 8-prvkovou podmnožinu množiny P tak, že každá buňka na řádku bude obsahovat právě jeden znak. Tabulka bude obsahovat všechny možné navzájem různé 8 prvkové podmnožiny P a žádná podmnožina se v T nebude opakovat. Určete, jak bude tabulka velká a zda ji váš počítač bude moci vyplnit během 1 sec.

T

a	b	c	d	e	f	g	h
a	b	c	d	e	f	g	i

;

"

26. 25. 24. 23. 22. 21. 20. 19 = $\binom{26}{8}$

8!

$x_i < x_{i+1}$
 a b c
~~b a~~

$A = \{a, b, c, d\}$

abc
 abd
 acd
 bcd

$\binom{4}{3} = 4$

fill(x, i, k, start, stop)

if k=0 return TRUE
 if start > stop return FALSE

for a = start .. stop

x[i] = a
 if fill(x, i+1, k-1, a+1, stop)

x = "a", 4
 fill(x, 1, 8, a, z)

Yes	7	100%
No	0	14.0% / 28

$$\underline{26 \cdot 25 \cdot 24 \cdot 23 \cdot 22 \cdot 21 \cdot 20 \cdot 19} = \binom{26}{8}$$

8!

$x_i < x_{i+1}$
 a b c
~~b a~~

$A = \{a, b, c, d\}$

abc
 abd $\binom{4}{3} = 4$
 acd
 bcd

$x = \underline{"a"}^4$

fill(x, 1, 8, a, z)

fill(x, i, k, start, stop)

if k=0 return TRUE

if start > stop return FALSE

for a = start .. stop

$x[i] = a$

if fill(x, i+1, k-1, a+1, stop)

Př. 6/2: všechny podmnožiny

Napište pseudokód funkce, která vypíše všechny neprázdné podmnožiny množiny $\{0, 1, 2, \dots, n - 1\}$.

$n = 3$

$\{0, 1, 2\}$
0/1 0/1 0/1

0
0
1
2
01
02
12
012

000
100
010

111

} 2^n

000 ←

111 $2^n - 1$

Př. 6/2: všechny podmnožiny

Napište pseudokód funkce, která vypíše všechny neprázdné podmnožiny množiny $\{0, 1, 2, \dots, n - 1\}$.

$n = 3$

$\{0, 1, 2\}$
0/1 0/1 0/1

0
1
2
01
02
12
012

000
100
010
2ⁿ
111

000 ←

111 2ⁿ - 1

Př. 6/3: přívětivé permutace

Mějme permutace množiny $M = \{1, 2, 3, \dots, n\}$, $n > 4$. Permutaci p této množiny prohlásíme za přívětivou, pokud platí:

- $p(3) \in \{3, n\}$,
- $p(n) \in \{3, n\}$,
- $p(1) = 1$,
- $p(2) = 2$,
- $p(i) \in \{4, \dots, n - 1\}$ pro $i = 4, \dots, n - 1$.

Určete počet přívětivých permutací množiny M .

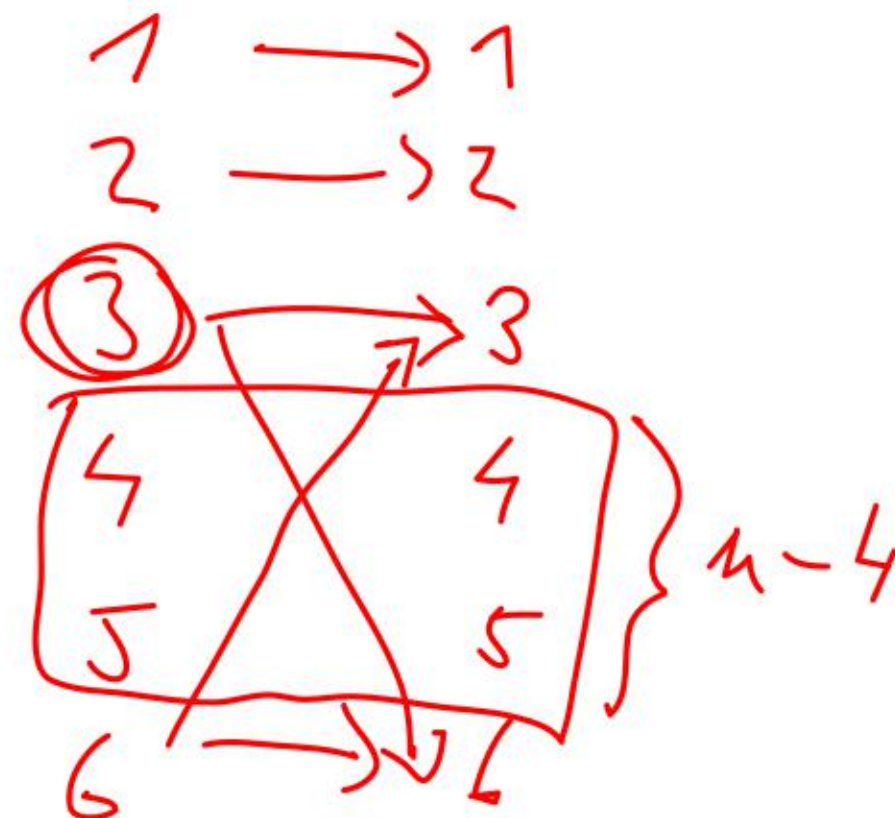
Př. 6/3: přívětivé permutace

Mějme permutace množiny $M = \{1, 2, 3, \dots, n\}$, $n > 4$. Permutaci p této množiny prohlásíme za přívětivou, pokud platí:

- $p(3) \in \{3, n\}$,
- $p(n) \in \{3, n\}$,
- $p(1) = 1$,
- $p(2) = 2$,
- $p(i) \in \{4, \dots, n-1\}$ pro $i = 4, \dots, n-1$.

Určete počet přívětivých permutací množiny M .

$n=6$



$$2 \cdot (n-4)!$$

Yes 7 100%
No 0 17.0%
28

Př. 6/4: Grayův kód

Předpokládejme, že každý prvek Grayova code G_n , jímž je n -tice nul a jedniček, bude uložen v poli znaků o délce n . Napište pseudokód rekurzivní funkce, která pro dané n vygeneruje a vypíše celý Grayův code G_n .

Kdo co (vy)řešil

dues

5. curice!

	12	4	6	7d	8c	8d	1	2	3	4	5	6	7	8
Do														
Hl														
Hr														
Ke														
Ku														
Lö														
Ma														
My														
Ne														
Po														
Rý														
Sk														
St														
Zá														

Kdo co (vy)řešil

dues

5. curice!

	12	4	6	7d	8c	8d	1	2	3	4	5	6	7	8
Do														
Hl														
Hr														
Ke														
Ku														
Lö														
Ma														
My														
Ne														
Po														
Rý														
Sk														
St														
Zá														

Př. 6/2: všechny podmnožiny

Napište pseudokód funkce, která vypíše všechny neprázdné podmnožiny množiny $\{0, 1, 2, \dots, n - 1\}$.

$n = 3$

$\{0, 1, 2\}$
0/1 0/1 0/1

0
1
2
0 1
0 2
1 2
0 1 2

000
100
010
2^n

000 ←

111 2^n - 1

Př. 6/2: všechny podmnožiny

Napište pseudokód funkce, která vypíše všechny neprázdné podmnožiny množiny $\{0, 1, 2, \dots, n - 1\}$.

$n = 3$

$\{0, 1, 2\}$
0/1 0/1 0/1

0
1
2
0 1
0 2
1 2
0 1 2

0 0 0
1 0 0
0 1 0
2ⁿ
1 1 1

0 0 0 ←

1 1 1 2ⁿ - 1

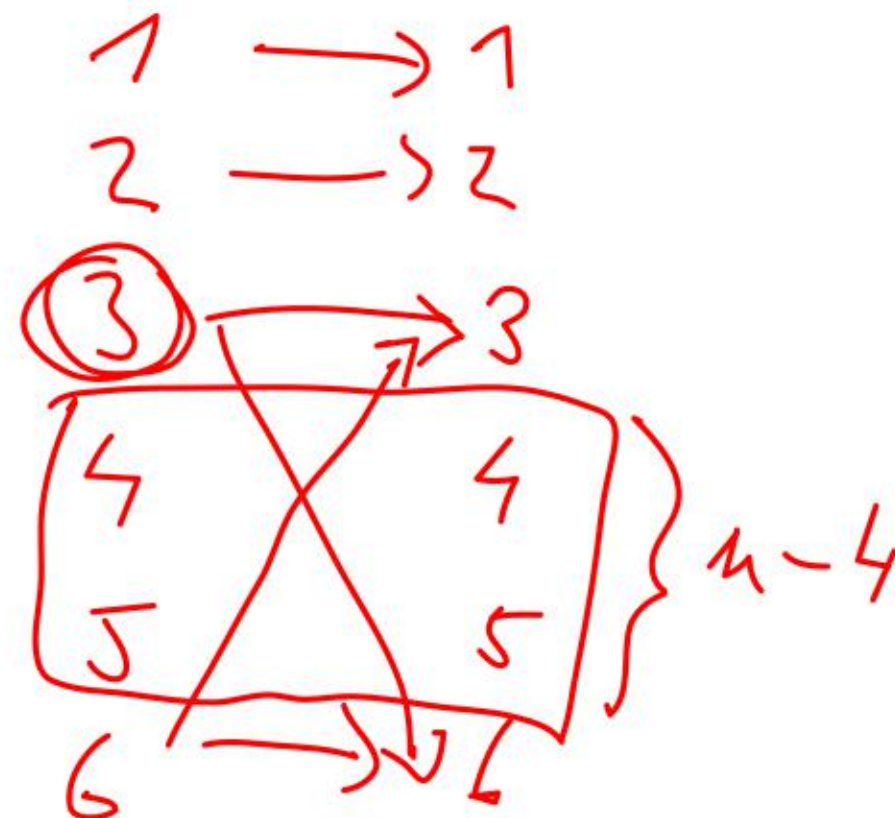
Př. 6/3: přívětivé permutace

Mějme permutace množiny $M = \{1, 2, 3, \dots, n\}$, $n > 4$. Permutaci p této množiny prohlásíme za přívětivou, pokud platí:

- $p(3) \in \{3, n\}$,
- $p(n) \in \{3, n\}$,
- $p(1) = 1$,
- $p(2) = 2$,
- $p(i) \in \{4, \dots, n-1\}$ pro $i = 4, \dots, n-1$.

Určete počet přívětivých permutací množiny M .

$n=6$



$$2 \cdot (n-4)!$$

Yes 7 100%
No 0 17.0%
28

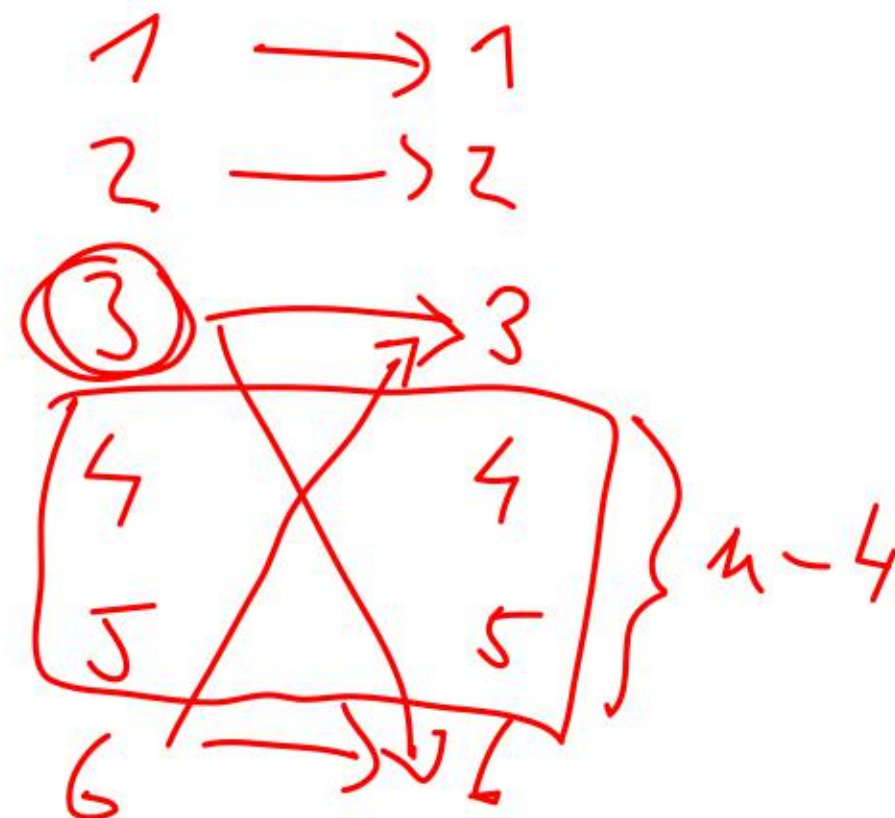
Př. 6/3: přívětivé permutace

Mějme permutace množiny $M = \{1, 2, 3, \dots, n\}$, $n > 4$. Permutaci p této množiny prohlásíme za přívětivou, pokud platí:

- $p(3) \in \{3, n\}$,
- $p(n) \in \{3, n\}$,
- $p(1) = 1$,
- $p(2) = 2$,
- $p(i) \in \{4, \dots, n-1\}$ pro $i = 4, \dots, n-1$.

Určete počet přívětivých permutací množiny M .

$n=6$



$$2 \cdot (n-4)!$$

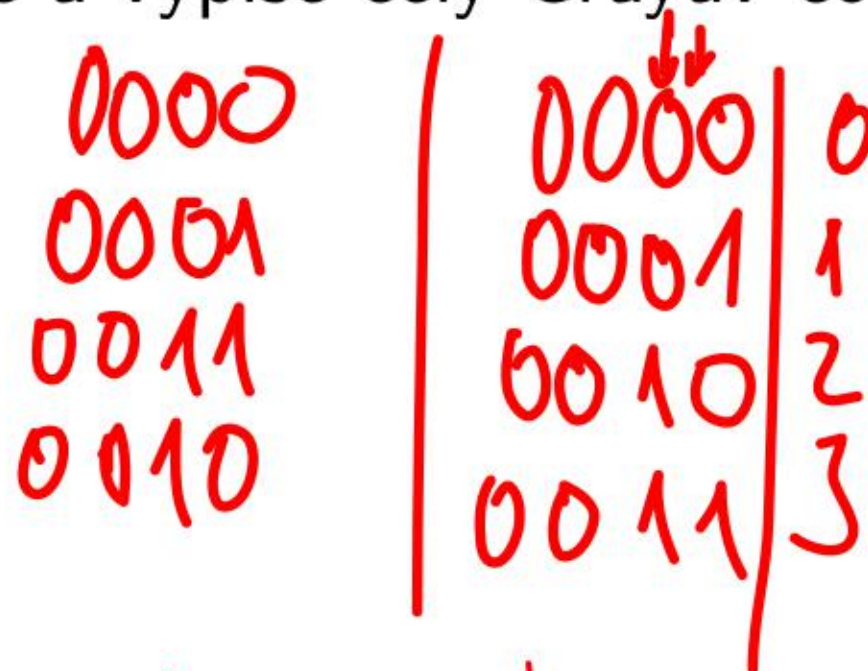
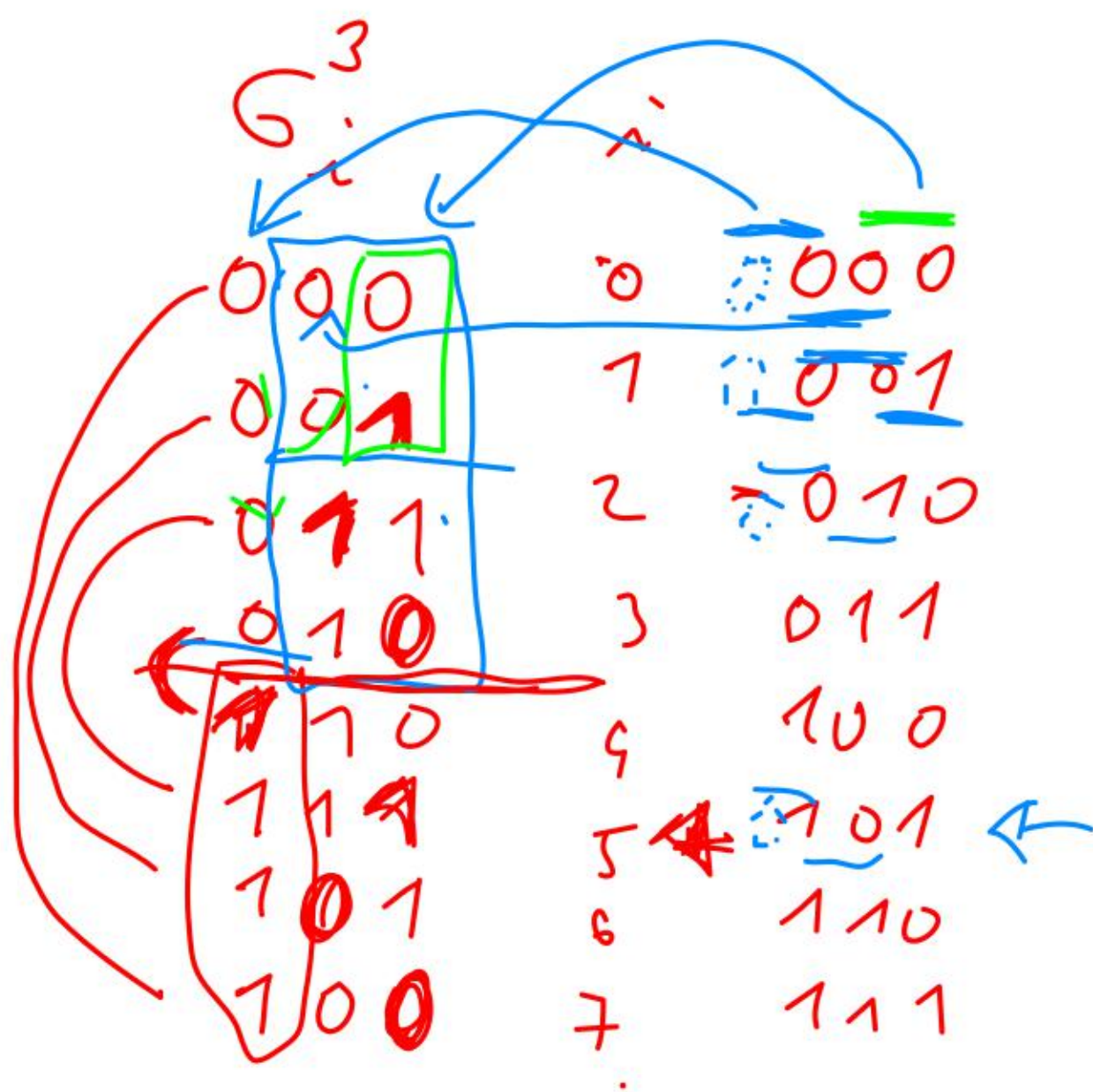
Yes 7 100%
No 0 17.0%
28

Př. 6/4: Grayův kód

Předpokládejme, že každý prvek Grayova code G_n , jímž je n -tice nul a jedniček, bude uložen v poli znaků o délce n . Napište pseudokód rekurzivní funkce, která pro dané n vygeneruje a vypíše celý Grayův code G_n .

Př. 6/4: Grayův kód

Předpokládejme, že každý prvek Grayova code G_n , jímž je n -tice nul a jedniček, bude uložen v poli znaků o délce n . Napište pseudokód rekurzivní funkce, která pro dané n vygeneruje a vypíše celý Grayův code G_n .



```
g(n=3, i)
if i < 2^{n-1}
  print 0
  print g(n-1, i)
else
  print 1
  print g(n-1, 2^n - 1 - i)
```


Př. 6/5: číslování permutací

Všechny permutace množiny M s 98 prvky očíslováme pořadovými čísly od 0 do $98! - 1$. V programu pak nepracujeme s permutacemi, ale jen s jejich pořadovými čísly. Víme, že budeme zkoumat pokaždé najednou 100 permutací, čili v paměti budeme muset mít uloženo právě 100 pořadových čísel různých permutací množiny M . Kolik minimálně bitů si musíme v paměti rezervovat, abychom si těchto 100 reprezentací mohli uložit?

Př. 6/6: předchozí podmnožina

Uvažujme všechny k -prvkové podmnožiny množiny $M = \{1, 2, 3, \dots, n\}$, $1 \leq k \leq n$. Vyjděte z algoritmu transformujícího seznam prvků jedné podmnožiny na seznam prvků podmnožiny bezprostředně následující v lexikografickém uspořádání těchto podmnožin. Navrhněte a popište algoritmus, který bude transformovat seznam prvků jedné podmnožiny na seznam prvků podmnožiny bezprostředně předcházející v témže lexikografickém uspořádání. Bude mít stejnou asymptotickou složitost?

Př. 6/7: cykly permutací

Uvažujeme permutace množiny $M = \{1, 2, 3, \dots, n\}$. Cyklus délky k v permutaci p definujeme jako množinu $A = \{a_1, a_2, \dots, a_k\} \subset M$, pro kterou platí: $1 \leq a_1 < a_2 < \dots < a_k \leq n$, $p(a_j) = a_j + 1$ pro $1 \leq j < k$, $p(a_k) = a_1$. Určete, kolik je takových permutací množiny M , které obsahují právě dva cykly, z nichž jeden má délku 4 a druhý délku $n - 4$.

Př. 6/8: pořadí permutace

Rank permutace π množiny $N = \{0, 1, 2, \dots, n - 1\}$ je pořadové číslo této permutace v seznamu všech permutací množiny N uspořádaném v rostoucím lexikografickém pořadí, přičemž prvky seznamu jsou číslovány od 0. Napište pseudokód funkce která v čase úměrném n vytiskne takovou permutaci π množiny N , jejíž rank je právě $n!/2$. Předpokládáme $n \geq 2$.

Př. 6/7: cykly permutací

Uvažujeme permutace množiny $M = \{1, 2, 3, \dots, n\}$. Cyklus délky k v permutaci p definujeme jako množinu $A = \{a_1, a_2, \dots, a_k\} \subset M$, pro kterou platí: $1 \leq a_1 < a_2 < \dots < a_k \leq n$, $p(a_j) = a_j + 1$ pro $1 \leq j < k$, $p(a_k) = a_1$. Určete, kolik je takových permutací množiny M , které obsahují právě dva cykly, z nichž jeden má délku 4 a druhý délku $n - 4$.

Př. 6/6: předchozí podmnožina

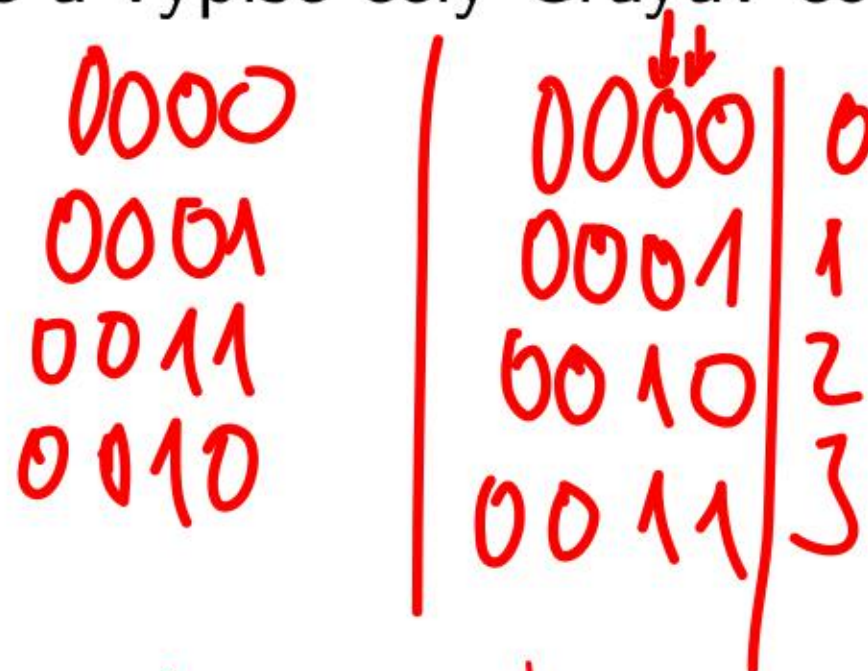
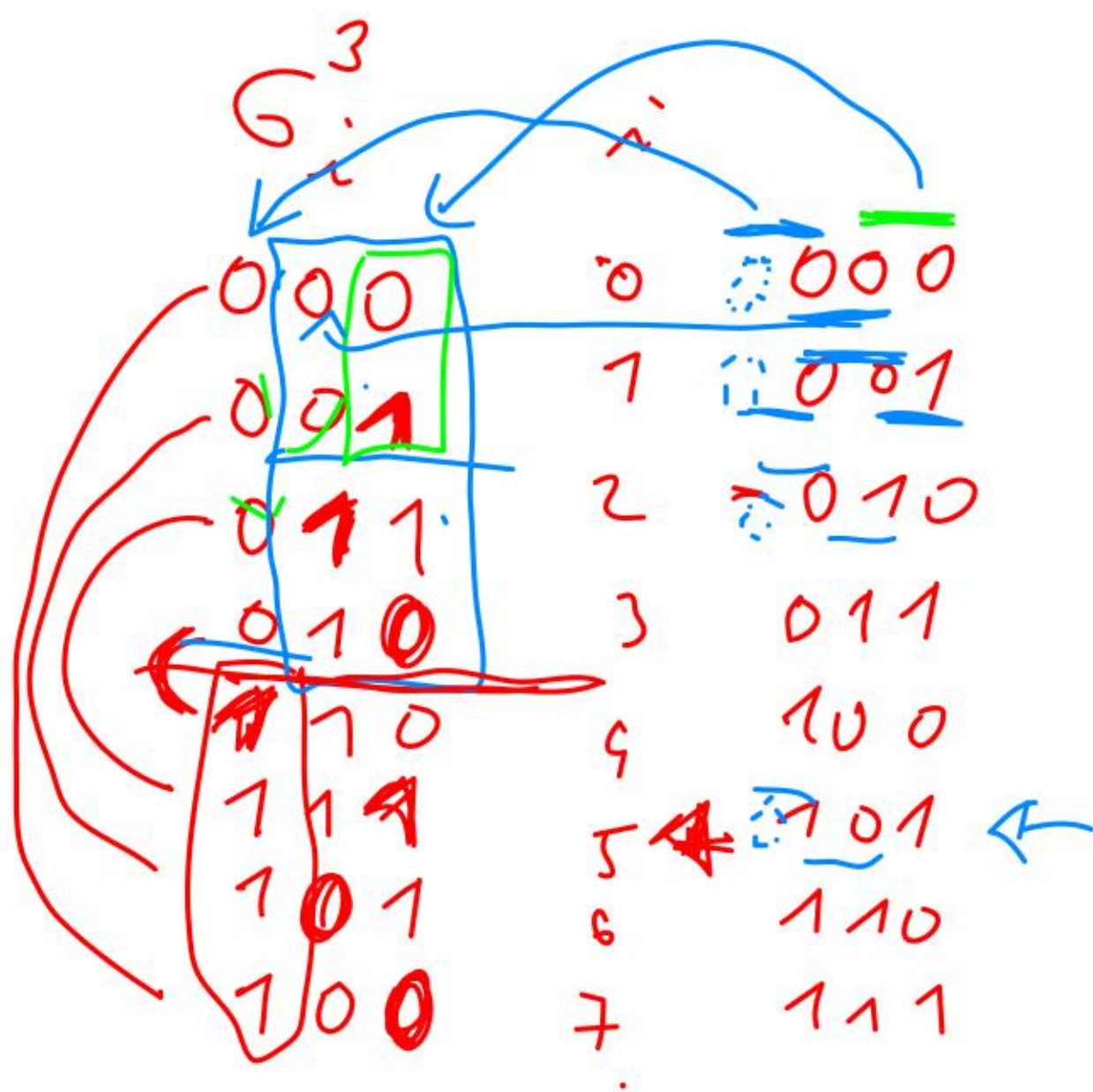
Uvažujme všechny k -prvkové podmnožiny množiny $M = \{1, 2, 3, \dots, n\}$, $1 \leq k \leq n$. Vyjděte z algoritmu transformujícího seznam prvků jedné podmnožiny na seznam prvků podmnožiny bezprostředně následující v lexikografickém uspořádání těchto podmnožin. Navrhněte a popište algoritmus, který bude transformovat seznam prvků jedné podmnožiny na seznam prvků podmnožiny bezprostředně předcházející v témže lexikografickém uspořádání. Bude mít stejnou asymptotickou složitost?

Př. 6/5: číslování permutací

Všechny permutace množiny M s 98 prvky očíslováme pořadovými čísly od 0 do $98! - 1$. V programu pak nepracujeme s permutacemi, ale jen s jejich pořadovými čísly. Víme, že budeme zkoumat pokaždé najednou 100 permutací, čili v paměti budeme muset mít uloženo právě 100 pořadových čísel různých permutací množiny M . Kolik minimálně bitů si musíme v paměti rezervovat, abychom si těchto 100 reprezentací mohli uložit?

Př. 6/4: Grayův kód

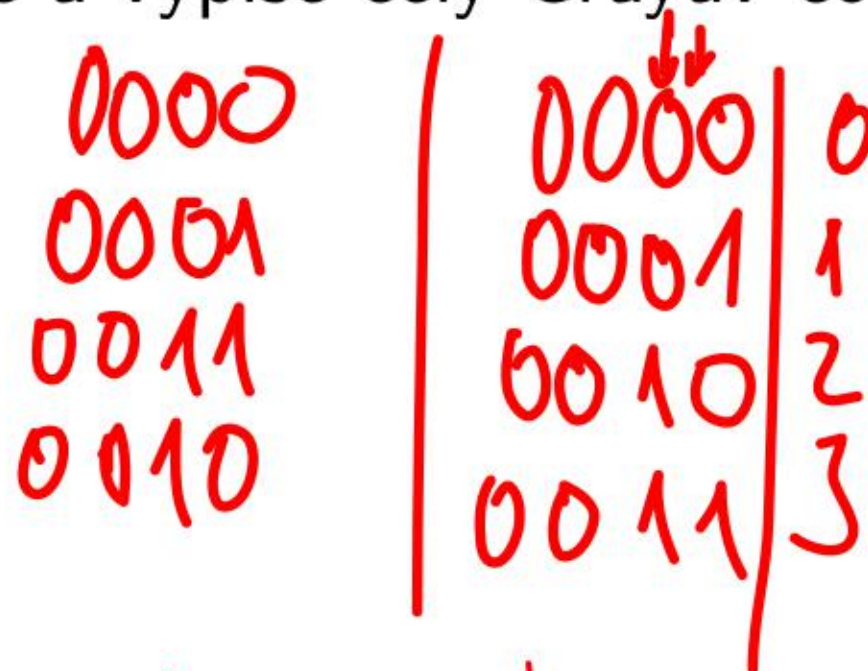
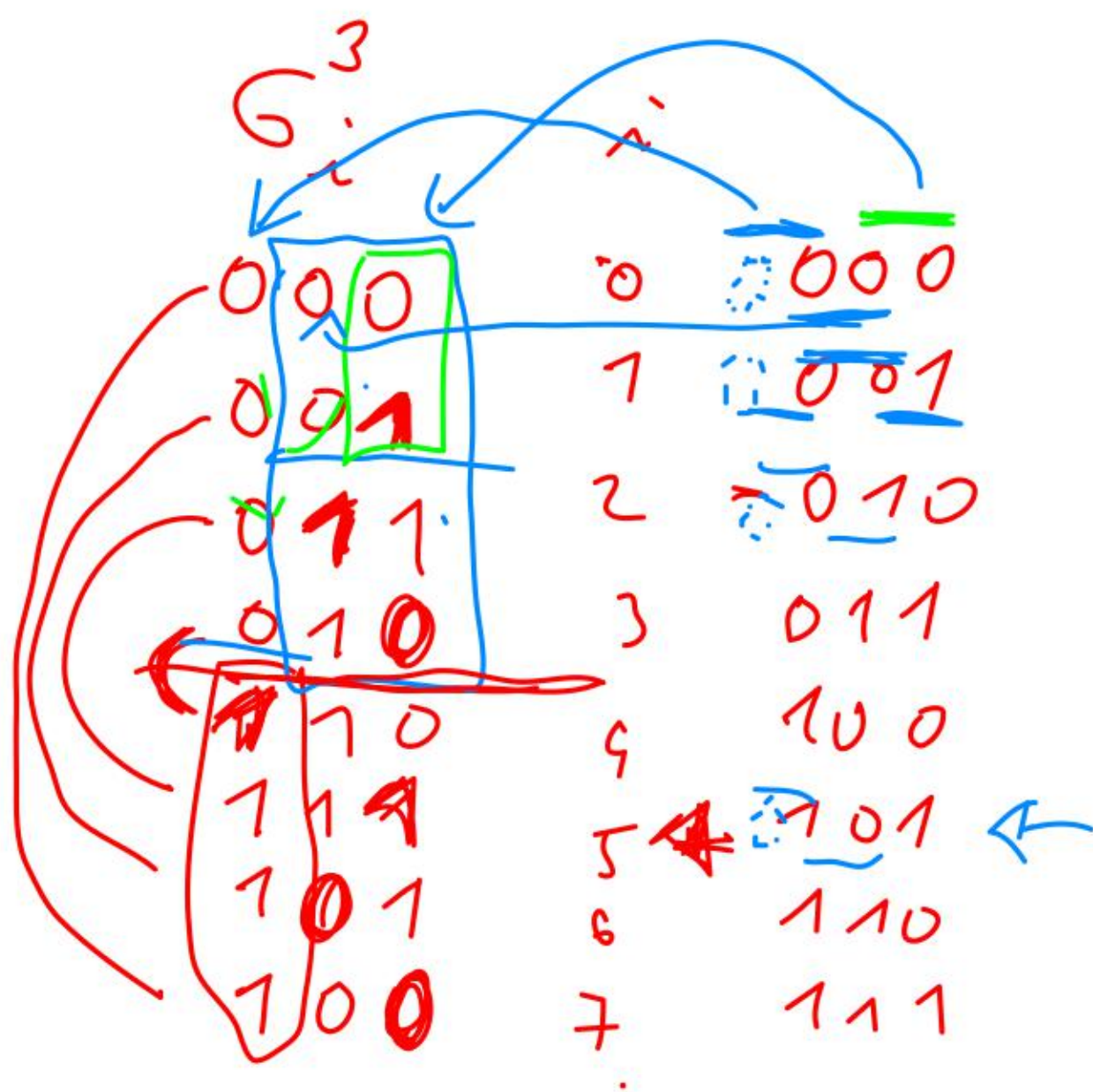
Předpokládejme, že každý prvek Grayova code G_n , jímž je n -tice nul a jedniček, bude uložen v poli znaků o délce n . Napište pseudokód rekurzivní funkce, která pro dané n vygeneruje a vypíše celý Grayův code G_n .



```
g(n=3, i)
if i < 2^{n-1}
  print 0
  print g(n-1, i)
else
  print 1
  print g(n-1, 2^n - 1 - i)
```


Př. 6/4: Grayův kód

Předpokládejme, že každý prvek Grayova code G_n , jímž je n -tice nul a jedniček, bude uložen v poli znaků o délce n . Napište pseudokód rekurzivní funkce, která pro dané n vygeneruje a vypíše celý Grayův code G_n .



```
g(n=3, i)
if i < 2^{n-1}
  print 0
  print g(n-1, i)
else
  print 1
  print g(n-1, 2^n - 1 - i)
```

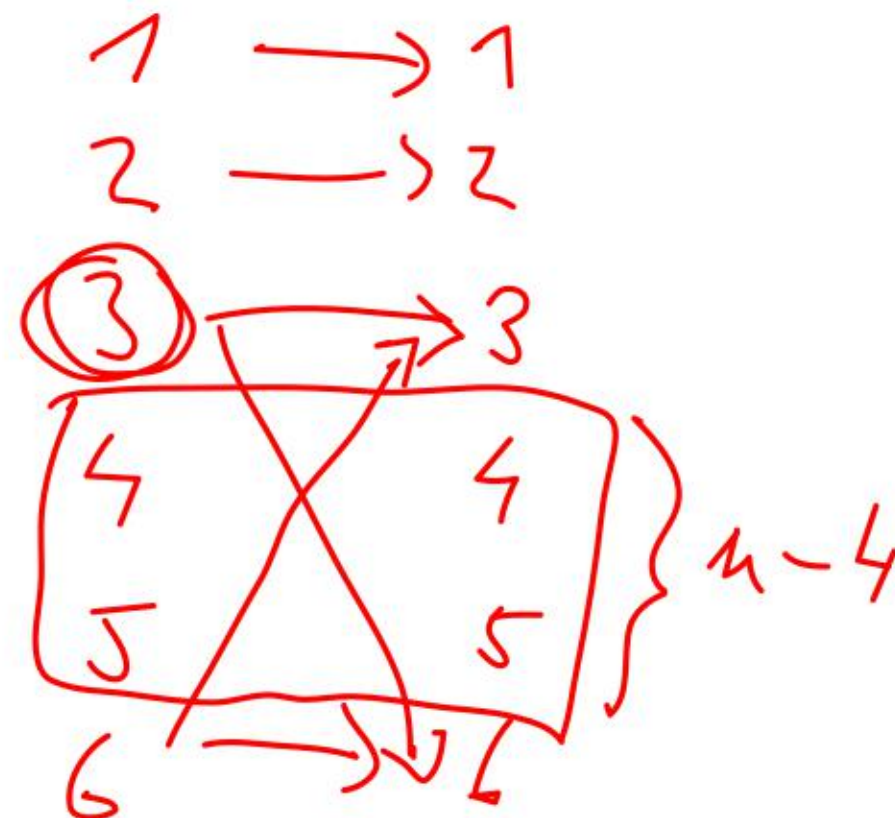

Př. 6/3: přívětivé permutace

Mějme permutace množiny $M = \{1, 2, 3, \dots, n\}$, $n > 4$. Permutaci p této množiny prohlásíme za přívětivou, pokud platí:

- $p(3) \in \{3, n\}$,
- $p(n) \in \{3, n\}$,
- $p(1) = 1$,
- $p(2) = 2$,
- $p(i) \in \{4, \dots, n-1\}$ pro $i = 4, \dots, n-1$.

Určete počet přívětivých permutací množiny M .

$n=6$



$$2 \cdot (n-4)!$$

Yes 7 100%
No 0 17.0%
28

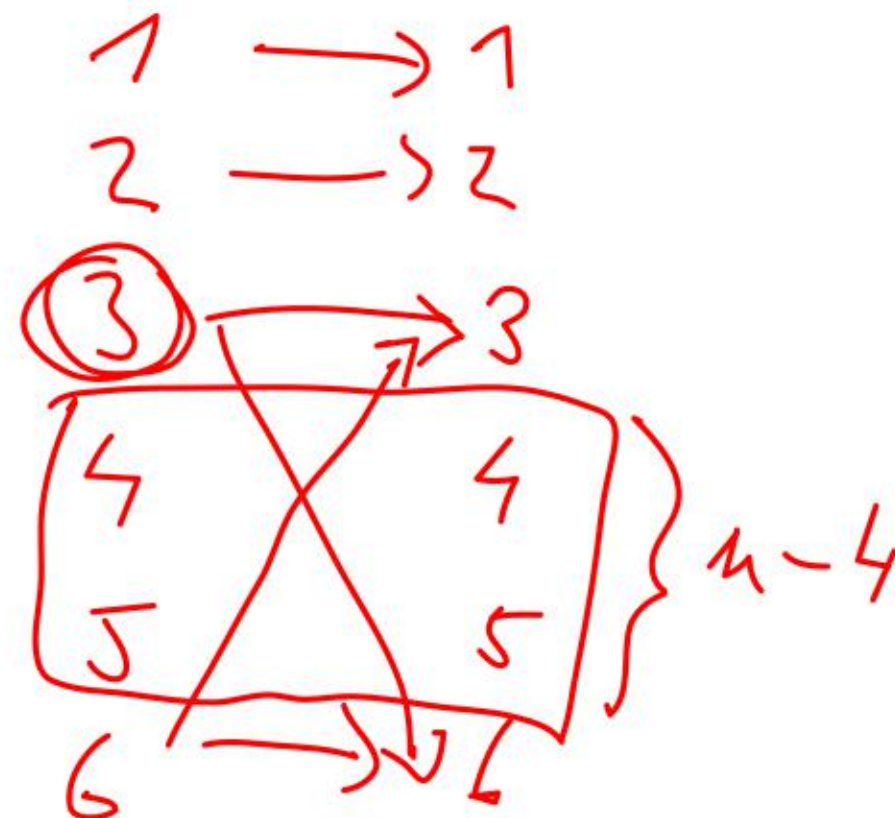
Př. 6/3: přívětivé permutace

Mějme permutace množiny $M = \{1, 2, 3, \dots, n\}$, $n > 4$. Permutaci p této množiny prohlásíme za přívětivou, pokud platí:

- $p(3) \in \{3, n\}$,
- $p(n) \in \{3, n\}$,
- $p(1) = 1$,
- $p(2) = 2$,
- $p(i) \in \{4, \dots, n-1\}$ pro $i = 4, \dots, n-1$.

Určete počet přívětivých permutací množiny M .

$n=6$



$$2 \cdot (n-4)!$$

Yes 7 100%
No 0 17.0%
28

Př. 6/2: všechny podmnožiny

Napište pseudokód funkce, která vypíše všechny neprázdné podmnožiny množiny $\{0, 1, 2, \dots, n - 1\}$.

$n = 3$

$\{0, 1, 2\}$
0/1 0/1 0/1

0
0
1
2
01
02
12
012

000
100
010

111

} 2^n

000 ←

111 $2^n - 1$

Př. 6/2: všechny podmnožiny

Napište pseudokód funkce, která vypíše všechny neprázdné podmnožiny množiny $\{0, 1, 2, \dots, n - 1\}$.

$n = 3$

$\{0, 1, 2\}$
0/1 0/1 0/1

0
1
2
0 1
0 2
1 2
0 1 2

000
100
010
2^n

000 ←

111 2^n - 1

26. 25. 24. 23. 22. 21. 20. 19 = $\binom{26}{8}$

8!

$x_i < x_{i+1}$
 a b c
~~b a~~

$A = \{a, b, c, d\}$

abc
 abd
 acd
 bcd

$\binom{4}{3} = 4$

fill(x, i, k, start, stop)

if k=0 return TRUE
 if start > stop return FALSE

for a = start .. stop

$x[i] = a$
 if fill(x, i+1, k-1, a+1, stop)

$x = \underline{"a"}, 4$
 fill(x, 1, 8, a, z)

26. 25. 24. 23. 22. 21. 20. 19 = $\binom{26}{8}$

8!

$x_i < x_{i+1}$
 a b c
~~b a~~

$A = \{a, b, c, d\}$

abc
 abd $\binom{4}{3} = 4$
 acd
 bcd

$x = \underline{"a"}, 4$

fill(x, 1, 8, a, z)

fill(x, i, k, start, stop)

if k=0 return TRUE

if start > stop return FALSE

for a = start .. stop

$x[i] = a$

if fill(x, i+1, k-1, a+1, stop)

Př. 6/1: podmnožiny písmen

Je dána množina malých písmen $P = \{a, b, c, \dots, z\}$ bez diakritiky. Máme vygenerovat tabulku T s 8 sloupci, jejíž každý řádek bude obsahovat jednu 8-prvkovou podmnožinu množiny P tak, že každá buňka na řádku bude obsahovat právě jeden znak. Tabulka bude obsahovat všechny možné navzájem různé 8 prvkové podmnožiny P a žádná podmnožina se v T nebude opakovat. Určete, jak bude tabulka velká a zda ji váš počítač bude moci vyplnit během 1 sec.

T

a	b	c	d	e	f	g	h
a	b	c	d	e	f	g	i

;

"

Př. 6/1: podmnožiny písmen

Je dána množina malých písmen $P = \{a, b, c, \dots, z\}$ bez diakritiky. Máme vygenerovat tabulku T s 8 sloupci, jejíž každý řádek bude obsahovat jednu 8-prvkovou podmnožinu množiny P tak, že každá buňka na řádku bude obsahovat právě jeden znak. Tabulka bude obsahovat všechny možné navzájem různé 8 prvkové podmnožiny P a žádná podmnožina se v T nebude opakovat. Určete, jak bude tabulka velká a zda ji váš počítač bude moci vyplnit během 1 sec.

T

a	b	c	d	e	f	g	h
a	b	c	d	e	f	g	i

;

"

26. 25. 24. 23. 22. 21. 20. 19 = $\binom{26}{8}$

8!

$x_i < x_{i+1}$
 a b c
~~b a~~

$A = \{a, b, c, d\}$

abc
 abd $\binom{4}{3} = 4$
 acd
 bcd

$x = \text{"a"} , 4$
 fill(x, 1, 8, a, z)

fill(x, i, k, start, stop)
 if k=0 return TRUE
 if start > stop return FALSE
 for a = start .. stop
 x[i] = a
 if fill(x, i+1, k-1, a+1, stop)

Yes	7	100%
No	0	14.0% / 28

$$\underline{26 \cdot 25 \cdot 24 \cdot 23 \cdot 22 \cdot 21 \cdot 20 \cdot 19} = \binom{26}{8}$$

8!

$x_i < x_{i+1}$
 a b c
~~b a~~

$A = \{a, b, c, d\}$

abc
 abd
 acd
 bcd

$\binom{4}{3} = 4$

fill(x, i, k, start, stop)

if k=0 return TRUE

if start > stop return FALSE

for a = start .. stop

x[i] = a

if fill(x, i+1, k-1, a+1, stop)

$x = \underline{"a"} , 4$
 fill(x, 1, 8, a, z)

Př. 6/1: podmnožiny písmen

Je dána množina malých písmen $P = \{a, b, c, \dots, z\}$ bez diakritiky. Máme vygenerovat tabulku T s 8 sloupci, jejíž každý řádek bude obsahovat jednu 8-prvkovou podmnožinu množiny P tak, že každá buňka na řádku bude obsahovat právě jeden znak. Tabulka bude obsahovat všechny možné navzájem různé 8 prvkové podmnožiny P a žádná podmnožina se v T nebude opakovat. Určete, jak bude tabulka velká a zda ji váš počítač bude moci vyplnit během 1 sec.

T

a	b	c	d	e	f	g	h
a	b	c	d	e	f	g	i

;

"

Př. 6/1: podmnožiny písmen

Je dána množina malých písmen $P = \{a, b, c, \dots, z\}$ bez diakritiky. Máme vygenerovat tabulku T s 8 sloupci, jejíž každý řádek bude obsahovat jednu 8-prvkovou podmnožinu množiny P tak, že každá buňka na řádku bude obsahovat právě jeden znak. Tabulka bude obsahovat všechny možné navzájem různé 8 prvkové podmnožiny P a žádná podmnožina se v T nebude opakovat. Určete, jak bude tabulka velká a zda ji váš počítač bude moci vyplnit během 1 sec.

T

a	b	c	d	e	f	g	h
a	b	c	d	e	f	g	i

;

"

Kombinatorické algoritmy

Př. 5/8d: rekonstrukce stromu z certifikátu

Rekonstruuje strom z certifikátu:

d) 000001011100111000010111

$$|0| = 13$$

$$|1| = 11$$

Př. 5/8d: rekonstrukce stromu z certifikátu

Rekonstruuje strom z certifikátu:

d) 000001011100111000010111

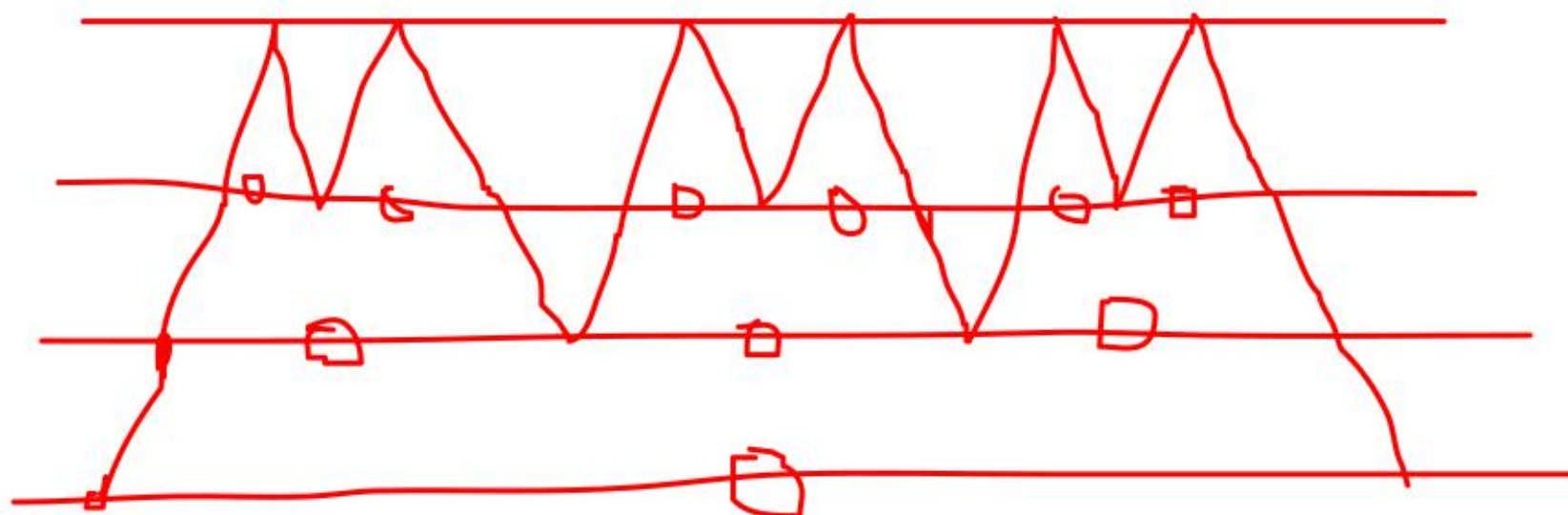
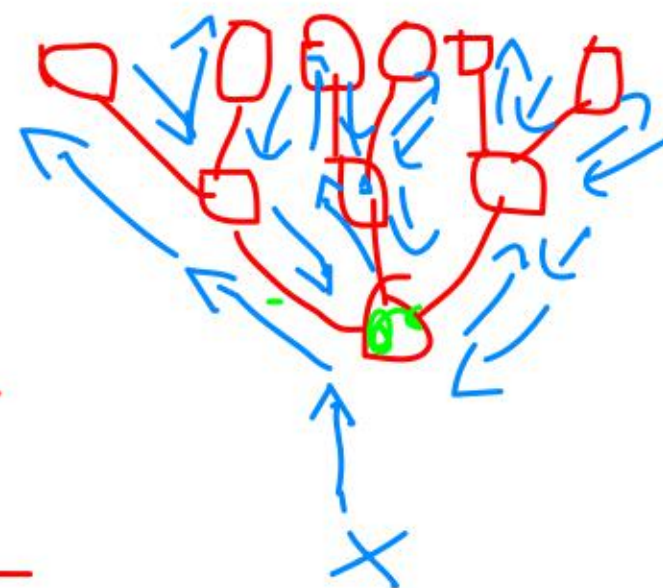
$$|0| = 13$$

$$|1| = 11$$

Př. 5/8c: rekonstrukce stromu z certifikátu

Rekonstruujte strom z certifikátu:

c) 00010110010110010111



Př. 5/8c: rekonstrukce stromu z certifikátu

Rekonstruujte strom z certifikátu:

c) 00010110010110010111

