

Lista 2.

- Rezolvare -

① Luăm pe rând, după numărul de elemente ale partițiilor:

- cu 1 element:

$(1, 1, 2, 3, 44)$. \rightarrow Relația de echivalență coresp. este $\{ (1, 14), (2, 2), (3, 3), (4, 4), (1, 2), (2, 1), (1, 3), (3, 1) \dots \}$ (Fiecare cu fiecare).

- cu 2 elemente -

$(1, 1, 24, 43, 44), (1, 1, 34, 42, 44), (1, 1, 44, 42, 34),$
 ~~$(1, 2, 34, 41, 44)$~~ , $(1, 14, 42, 3, 44), (1, 24, 41, 3, 44), (1, 34, 41, 2, 44),$
 $(1, 44, 41, 2, 34)$.

Relația corespunzătoare pt. $(1, 1, 24, 43, 44)$ este

$\{ (1, 14), (2, 2), (3, 3), (4, 4), (1, 2), (2, 1), (3, 4), (4, 3) \}$.

- cu 3 elemente -

$(1, 1, 24, 434, 444), (1, 1, 34, 424, 444), (1, 1, 44, 424, 434),$
 $(1, 2, 34, 41, 444), (1, 2, 44, 414, 434), (1, 3, 44, 414, 424)$.

Pt. $(1, 1, 24, 434, 444)$ avem relația

$\{ (1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4), (1, 2), (2, 1) \}$.

- cu 4 elemente -

$(1, 14, 424, 434, 444) \rightarrow$ relația de echivalență este $\{ (1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4) \}$.

- Pentru a dem. că o rel. este de echivalență,
② trebuie să dem. că îndeplinește prop. de sim., refl., trans.

a) $x, y \in \mathbb{R}$, $x \alpha y$ dacă $x - y \in \mathbb{Z}$.

Verificăm

① Reflexivitate. $x \alpha x$? $\forall x \in \mathbb{R}$.

Cum $\forall x \in \mathbb{R}$, $x - x = 0 \in \mathbb{Z} \Rightarrow x \alpha x$ ①

② Simetrie. Fie $x, y \in \mathbb{R}$ c.î. $x \alpha y$. Trebuie să verificăm dacă $y \alpha x$.

$$x \alpha y \Rightarrow x - y \in \mathbb{Z} \Rightarrow -(x - y) \in \mathbb{Z} \Rightarrow y - x \in \mathbb{Z} \\ \Rightarrow y \alpha x. \text{ ②}$$

③ Transitivitate. Fie $x, y, z \in \mathbb{R}$, $x \alpha y$ și $y \alpha z$.
Trebuie să verificăm dacă $x \alpha z$.

$$x \alpha y \Rightarrow x - y \in \mathbb{Z} \quad y \alpha z \Rightarrow y - z \in \mathbb{Z} \\ \Rightarrow (x - y) + (y - z) \in \mathbb{Z} \Rightarrow x - z \in \mathbb{Z}. \text{ ③}$$

a, b, c $\Rightarrow \alpha$ este rel. de echivalență.

b) $x, y \in \mathbb{R}$, $x \beta y$ dacă $|x - y| < 2$.

① Reflexivitate. Fie $x \in \mathbb{R}$, $|x - x| = 0 < 2 \Rightarrow x \beta x$.

② Simetrie. Fie $x, y \in \mathbb{R}$, $x \beta y \Rightarrow |x - y| < 2$,
deci $1 - (x - y) = |x - y| < 2 \Rightarrow |y - x| < 2 \Rightarrow y \beta x$.

③ Transitivity. Fie x, y, z c.î. $x \beta y$, $y \beta z$.

Pentru a demonstra că relația nu este transitivă, este suficient să găsim o pereche x, y, z c.î. $x \beta y$ și $y \beta z$ dar $x \not\beta z$.

Putem alege $x=0, y=1.5, z=3 \in \mathbb{R}$. avem c \acute{o} :

$$|x-y| < 2, \text{ deci } x \beta y$$

$$|y-z| < 2, \text{ deci } y \beta z$$

$$\text{dar } |x-z| = 3 \not< 2, \text{ deci } x \not\beta z.$$

Dim ule de mai sus avem deci c \acute{o} β nu e rel. de echivalen \acute{t} ă.

$$c) \quad x, y \in \mathbb{R}, \quad x \not\beta y \text{ dac \acute{o} } x+y \in \mathbb{Z}.$$

① Reflexivitate. Fie $x \in \mathbb{R}$. Pt. ca $x \beta x$ trebuie ca $x+x \in \mathbb{Z}$. Aleg \acute{a} nd $x = \frac{1}{3}$, se ob \acute{t} ine deci c \acute{o} $x \not\beta x$, deci β nu e rel. de echivalen \acute{t} ă.

⑤ Orice relație de echivalență pe o mulțime partitionează în mod unic mulțimea, și viceversa, orice partiție a unei mulțimi determină o relație de echivalență, ~~și astfel~~ Astfel, cerința este echivalentă cu a determina numărul de moduri de a partitiona mulțimea în 2 mulțimi. ~~sa~~

Pentru a calcula acest număr, considerăm pe rând că una dintre mulțimi are:

- 1 element și deci avem: C_{2020}^1 moduri
- 2 elemente și deci avem: C_{2020}^2 moduri
- ...
- 1010 elemente și deci avem: C_{2020}^{1010} moduri.

Nu considerăm și cazurile cu mai mult de 1010 elemente deoarece se repetă în cele de mai sus. (Adică dacă alegem ca mulțime să aibă 1011 elemente e ca și cum am alege ca cealaltă să aibă 1009 elemente).

Deci nr. căutat este:

$$N = C_{2020}^1 + C_{2020}^2 + \dots + C_{2020}^{1010}$$

Avem următoarele proprietăți pt. combinații:

$$1) C_{2020}^0 + C_{2020}^1 + \dots + C_{2020}^{2020} = 2^{2020}$$

$$2) C_{2020}^0 + C_{2020}^1 + \dots + C_{2020}^{1010} = C_{2020}^{1010} + C_{2020}^{1011} + \dots + C_{2020}^{2020}$$

$$3) C_{2020}^0 = C_{2020}^{2020} = 1$$

$$\text{Din } 1, 2, 3 \Rightarrow N = \frac{2^{2020} - C_{2020}^0 - C_{2020}^1 - C_{2020}^{1010}}{2}$$

$$N = \frac{2^{2020} - 2 - C_{2020}^{1010}}{2}$$

⑥ Pentru a stabili dacă \sim este relație de echivalență trebuie să verificăm cele 3 proprietăți:

① Reflexivitatea: Pt. $(\forall) x \in \mathbb{R}$, $x \sim x$. Cum pt. $(\forall) x \in \mathbb{R}$

$x^2 - x = x^2 - x \Rightarrow x \sim x (\forall) x \in \mathbb{R}$, deci relația este reflexivă.

② Simetria. Pt. $x, y \in \mathbb{R}$, $x \sim y$ trebuie atunci ca $y \sim x$.

$$x \sim y \Leftrightarrow x^2 - x = y^2 - y \text{ sau } x^2 - 5x = y^2 - 5y \Rightarrow$$

$$\text{Cum } \Rightarrow y^2 - y = x^2 - x \text{ sau } y^2 - 5y = x^2 - 5x \Rightarrow$$

$\Rightarrow y \sim x \Rightarrow$ Relația \sim este simetrică.

③ Transitivitatea. Pt. $x, y, z \in \mathbb{R}$, $x \sim y, y \sim z$ trebuie $x \sim z$. Putem să intuim că această relație nu este transitivă, din forma de mai sus a relației. Astfel, e suficient să găsim un contra-exemplu.

Alegem: $x=1$

$y=0$

$z=5$

$$x^2 - x = 1^2 - 1 = 0 \quad y^2 - y = 0^2 - 0 = 0 \quad \Rightarrow x \sim y$$

$$y^2 - 5y = 0^2 - 0 = 0 \quad z^2 - 5z = 25 - 25 = 0 \quad \Rightarrow y \sim z$$

Dar

$$\begin{cases} x^2 - x = 1^2 - 1 = 0 \\ x^2 - 5x = 1^2 - 5 = -4 \end{cases}$$

$$z^2 - z = 25 - 5 = 20$$

$$\begin{cases} x^2 - 5x = 1^2 - 5 = -4 \\ z^2 - 5z = 25 - 25 = 0 \end{cases}$$

$$\Rightarrow x \not\sim z$$

Deci relația \sim nu este de echivalență.

7. Considerăm mai întâi \mathbb{Z}_{31} . Pentru fiecare număr trebuie să determinăm clasa lui de echivalență, adică ce este echivalent cu a găsi restul împărțirii numărului la 31.

Amplu.

$2019^{2019} = (M_{31} + 4)^{2019} = M_{31} + 4^{2019}$. Deci este suficient să vedem cât este $4^{2019} \pmod{31}$. Pentru a putea calcula rapid, vom folosi mica teoremă a lui Fermat, care spune că dacă p este un nr. prim, și a un nr. nat, atunci

$$a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}.$$

Prin urmare, putem scrie:

$$4^{2019} \equiv 4^9 \pmod{31}, \text{ deoarece } 2019 \equiv 9 \pmod{30}.$$

$$4^9 = 4 \cdot (16)^4 = 4 \cdot 8^2 = 4 \cdot 2 = 8 \pmod{31}$$

În mod analog, avem:

$$2020^{2020} = M_{31} + 5^{2020} \equiv 5^{10} \pmod{31}$$

$$25^5 = 25 \cdot (25)^4 = 5 \pmod{31}$$

$$2021^{2021} = 6^{11} \pmod{31} = 6 \cdot 36 \cdot 5^4 = 6 \cdot 5 \cdot 5 = 26 \pmod{31}$$

În mod analog, pentru Z_{100} , trebuie să determinăm restul fiecarei m.b. la împărțirea cu 100.

Pentru:

$$2019^{2019} = (2020 - 1)^{2019} = M_{2020^2} + C_{2019}^{2018} \cdot 2020 \cdot (-1) - 1 \\ = 2020 \cdot 2019 - 1 \pmod{100} = 79 \pmod{100}.$$

(Am folosit binomul lui Newton și am ținut cont că $2020^2 = 0 \pmod{100}$).

Pentru:

$$2020^{2020} = 202^{2020} \cdot 10^{2020} = 0 \pmod{100} \text{ (se împarte exact la 100)}.$$

Pentru:

$$2021^{2021} = (2020 + 1)^{2021} = \cancel{2021} M_{2020^2} + 2021 \cdot 2020 + 1 \\ = 21 \pmod{100}.$$

(12).

Lista 1.

$f, g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, $\max(f, g)$ surjectivă, $\min(f, g)$ injectivă

Cum $\max(f, g)$ este surjectivă $\Rightarrow (\exists) y_0 \in \mathbb{N}$ c.î.

$$\max(f(y_0), g(y_0)) = 0 \quad y_0 \Rightarrow f(y_0) = g(y_0) = 0.$$

$$f, g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}.$$

$(\exists) y_1 \in \mathbb{N}$ c.î. ~~$\neq 1$~~ $\max(f(y_1), g(y_1)) = 1$. y_1 nu poate fi y_0 deoarece $\max(f(y_1), g(y_1)) \neq 0$. Dacă una din funcții este 0, atunci funcția $\min(f, g)$ în y_1 va fi tot 0, deci nu va fi injectivă. Altfel, $f(y_1) = g(y_1) = 1$.

Vom demonstra deci prin inducție că $f(k) = g(k)$ $\forall k \in \mathbb{N}$.

Fie $P(k): f(k) = g(k)$, $k \in \mathbb{N}$

Pasul 1: Verificăm relația pt. $k=0$ (am verificat mai sus).

Pasul 2: Considerăm $P(0), P(1), \dots, P(k)$ odevărate și demonstrăm $P(k+1)$.

Analog, cum funcția \max este surjectivă $\Rightarrow (\exists) y_{k+1}$ c.î. $\max(f(y_{k+1}), g(y_{k+1})) = k+1$. y_{k+1} nu poate fi niciunul din $\{y_0, y_1, \dots, y_k\}$ deoarece $\max(f(y_{k+1}), g(y_{k+1})) \neq k, k-1, \dots, k-4$. Înseamnă că cum $\max(f(y_{k+1}), g(y_{k+1})) = k+1$, înseamnă că cel puțin una din funcții este $k+1$.

În mod analog, dacă una din funcții ar fi mai mică decât $k+1$, atunci funcția

$\min(f|_{Y_{k+1}}, g|_{Y_{k+1}})$ nu ar mai fi injectivă.

$$\text{Deci } f|_{Y_{k+1}} = g|_{Y_{k+1}} = k+1 \Rightarrow p(k+1) \text{ (A)} \\ \Rightarrow p(k) \text{ (A)} \quad (\forall) k \in \mathbb{N}.$$

$$\text{Cum } p(k) \text{ (A)} \quad (\forall) k \in \mathbb{N} \Rightarrow (\forall) x \in \mathbb{N} \quad f(x) = g(x) \\ \text{deoarece } \max(f(x), g(x)) = t \in \mathbb{N}, \text{ iar din } p(t) \\ \text{avem că } f(x) = g(x) \Rightarrow f = g \text{ c.c.T.D.}$$

3. $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$

$$f(x) = \begin{cases} x^2 + m, & x \leq 0 \\ mx, & x \in (0, 1) \\ m^2 - x, & x \geq 1 \end{cases}$$

$$x^2 + m \geq m \quad (\forall) x \in \mathbb{R}$$

f ^{strict} descrescătoare pe $(-\infty, 0]$ cu $\text{Im}f|_{(-\infty, 0]} = [m, +\infty)$

$$\text{Im}f|_{(0, 1)} = \begin{cases} (0, m), & m > 0 \\ (m, 0), & m < 0 \end{cases} \quad \text{Im}f|_{(0, 1)} = 0, m = 0.$$

$$\text{Im}f|_{(0, 1)} = (m, 0), m < 0$$

$$m^2 - x \text{ strict descrescătoare } \text{Im}f|_{[1, +\infty)} = (-\infty, m^2 - 1]$$

Pentru $m = 0$ f nu e inj (f(0) = f(1/2) = 0.)

f injectivă dacă $m^2 - 1 \leq 0, m > 0$

$$m^2 \leq 1$$

$$|m| \leq 1 \quad -1 \leq m \leq 1$$

Pentru $m < 0$ $\text{Im}f|_{(-\infty, 0]} = [m, +\infty)$
 $\text{Im}f|_{(0, 1)} = (m, 0)$ $\Rightarrow f$ nu e injectivă $\Rightarrow m \in (0, 1]$.

f surjectivă dacă $\text{Im}f = \mathbb{R}$

I. $m > 0$

$$[m, +\infty) \cup (0, m) \cup (-\infty, m^2 - 1] = \mathbb{R}$$

$$(0, +\infty) \cup (-\infty, m^2 - 1] = \mathbb{R}$$

$$m^2 - 1 \geq 0$$

$$m^2 \geq 1 \quad m > 0 \quad \Rightarrow m \geq 1$$

$$m \in [1, +\infty)$$

II. $m = 0$

$$[0, +\infty) \cup (-\infty, -1] = \mathbb{R} \text{ (fals)}$$

III. $m < 0$

$$[m, +\infty) \cup (m, 0) \cup (-\infty, m^2 - 1] = \mathbb{R}$$

$$[m, +\infty) \cup (-\infty, m^2 - 1] = \mathbb{R}$$

$$m^2 - 1 \geq m$$

$$m^2 - m - 1 \geq 0$$

$$\Delta = 1 + 4 = 5$$

$$m_{1,2} = \frac{1 \pm \sqrt{5}}{2}$$

$$m_1 = \frac{1 - \sqrt{5}}{2}$$

$$m_2 = \frac{1 + \sqrt{5}}{2}$$

$$m < 0 \Rightarrow m \in (-\infty, \frac{1 - \sqrt{5}}{2}]$$

$$f \text{ is } j \Rightarrow f \text{ is } j' \text{ and } \text{set } j \Rightarrow m = 1$$

$$5. f: \mathbb{Z}[i] \rightarrow \mathbb{Z} \quad f(x+iy) = x + (-1)^{x+y} y$$

$$\mathbb{Z}[i] = \{a+bi, a, b \in \mathbb{Z}\} \quad i \in \mathbb{C}, i^2 = -1$$

f surjectivă dată $(\forall) a \in \mathbb{Z} \exists x, y \in \mathbb{Z}$ a.î.

$$f(x+iy) = a$$

$$x + (-1)^{x+y} y = a$$

$$\begin{aligned} x = a-1 \\ y = a-1 \Rightarrow f(x+iy) &= a-1 + (-1)^{(a-1)+(a-1)} \\ &= a-1 + (-1)^{2(a-1)} \\ &= a-1 + 1 = a. \end{aligned}$$

Deci f este surjectivă.

6. f surjectivă și strict monotona $f(f(n)) \geq n$
 $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ (4) $n \in \mathbb{N}$

I. f strict descrescătoare
 $f(0) > f(1) > \dots$

f surjectivă $\Rightarrow (\forall) n \in \mathbb{N} \exists x$ a.î. $f(x) = n$

Notăm $f(0) = y$.

f surjectivă $\Rightarrow \exists x'$ a.î. $f(x') = y+1$

f strict desc

$$y+1 > y$$

$$f(x') > f(0)$$

$$\Rightarrow x' < 0 \quad (\Rightarrow \text{contradicție})$$

Dar $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$

f nu este strict descrescătoare

ii. f strict descrescătoare

$$f(0) < f(1) < \dots$$

Pp că $f(0) \neq 0$, atunci $f(0) = y, y \neq 0$

f surj. $\Rightarrow \exists x \in \mathbb{N} \wedge f(x) = 0, x \neq 0$

$$y \in \mathbb{N}, y \neq 0 \Rightarrow y > 0$$

$\quad \quad \quad \parallel \quad \parallel$
 $\quad \quad \quad f(0) \quad f(x)$

f strict descrescătoare $\Rightarrow 0 > x \mid \Rightarrow$ contradicție
 $x \in \mathbb{N}$

Astfel pp facută este falsă $\Rightarrow f(0) = 0$

$$f(f(n)) \geq n \quad (\forall) \quad n \in \mathbb{N} \Rightarrow f(n) \geq n \quad (\forall) \quad n \in \mathbb{N}$$
$$f(0) \geq f(0)$$

$$f(f(1)) \geq f(1) \Rightarrow f(1) \geq 1$$

f surjectivă $\Rightarrow \exists x \in \mathbb{N} \wedge f(x) = 1$

$$f(x) \geq x \quad (\forall) \quad x \in \mathbb{N}$$

$$\Rightarrow \text{Pentru } x \geq 2 \quad f(x) \geq 2 \mid \Rightarrow f(1) = 1, f(0) = 0$$

$$P(n): f(n) = n$$

$$P(n) \rightarrow P(n+1): \exists x \in \mathbb{N} \wedge f(x) = n+1$$

$$f(x) \geq x \quad (\forall) \quad x \in \mathbb{N}$$

$$\Rightarrow \text{Pentru } x \geq n+2 \quad f(x) \geq n+2 \mid \Rightarrow$$
$$f(0) = 0 \quad f(1) = 1$$

conform pp inducției
matematice $f(x) = x$

$$\forall x \in \mathbb{N}$$

$$\Rightarrow f(n+1) = n+1$$

$$14. \quad m, n \in \mathbb{N} \quad n \geq 1 \quad m \leq 2n$$

$$f: \{1, 2, \dots, 2n\} \rightarrow \{1, 2, \dots, 2n\} \text{ bijectivă}$$

$$\text{dintre } 1 + f(1), 2 + f(2), \dots, 2n + f(2n) \text{ impare}$$

$$f \text{ bijectivă} \Rightarrow f \text{ injectivă \& surjectivă} \Rightarrow \\ \Rightarrow f(1), f(2), \dots, f(2n) \text{ iau toate valorile} \\ \text{din } \{1, 2, \dots, 2n\} \Rightarrow n \text{ pare, } n \text{ impare}$$

$$x + f(x) \text{ impar dacă } x \& f(x) \text{ au parități diferite:} \\ x \text{ par, } f(x) \text{ impar sau } x \text{ impar, } f(x) \text{ par}$$

$$\text{I. } m \leq n$$

$$x \text{ par} \Rightarrow C_n^x$$

$$m-x \text{ impar} \Rightarrow C_n^{m-x}$$

$$C_m^0 \cdot C_n^m + C_m^1 \cdot C_n^{m-1} + \dots + C_m^n \cdot C_n^0$$

$$\text{II. } m > n, \quad m = n + k$$

$$C_m^k \cdot C_n^{m-k} + C_m^{k+1} \cdot C_n^{m-k-1} + \dots + C_m^n \cdot C_n^k$$

$$15. f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \quad f(f(n)) + f(n) = 2n + 3, \quad \forall n \in \mathbb{N}$$

$$i) \text{ Ap c\^a } f \text{ nu e iny' } \Rightarrow \exists x, y \in \mathbb{N}, x \neq y \text{ a } \wedge$$

$$f(x) = f(y)$$

$$f(f(x)) = f(f(y))$$

$$f(f(x)) + f(x) = f(f(y)) + f(y)$$

$$2x + 3 = 2y + 3 \Rightarrow x = y$$

Deci f este injectiv\^a

ii)

$$f(0) = a \quad f(a) + f(0) = 3, \quad f(n) < 2n + 3$$

$$f(0) = 0 \quad 2f(0) = 3 \text{ (false)}$$

$$f(0) = 1 \quad f(1) = 2,$$

$$f(0) = 2 \quad f(2) = 1 \Rightarrow f(1) + f(2) = 4$$

$$f(0) = 3 \quad f(3) = 0. \quad \Rightarrow f(1) = 6. /$$

$$f(n) < 2n + 3 \Rightarrow f(1) < 5 \quad \times$$

$$f(f(n)) + f(n) = 2n + 3,$$

$$f(0) + f(3) =$$

$$n=3 \quad f(f(3)) + f(3) =$$

$$f(0) + f(3) = 3$$

$$n=0 \quad f(f(0)) + f(0) = f(3) + f(0) = 3 \Rightarrow \text{contradictie}$$

$$\text{Deci } f(0) = 1 \quad f(1) = 2.$$

$$f(f(2)) + f(1) = 5$$

$$f(2) = 3.$$

$$P(n) \quad f(n) = n+1$$

$$P(n) \rightarrow P(n+1) \quad f(f(n)) + f(n) = 2n+3$$

$$f(n+1) + n+1 = 2n+3$$

$$f(n+1) = n+2$$

\Rightarrow Cf pp inductive $f(n) = n+1$,
Zisă 2

3. R relatie binară $\{1, 2, 3\}$

$$g: R \rightarrow \{0, 1, \dots, 7\}$$

$$g(f) = a_1 + 2a_2 + 4a_3$$

(1) reflexivitate $x f x \quad (\forall) x$

(2) simetrie $x f y \Rightarrow y f x \quad (\forall) x, y$

(3) tranzitivitate $x f y \quad y f z \Rightarrow x f z \quad (\forall) x, y, z$

Voi reprezenta relațiile sub forma unor tabele 3×3 unde 1 reprezintă că cele 2 elemente sunt în relația f , 0 în caz contrar

$$\textcircled{1} \quad g(f) = 0 \quad (\Rightarrow) \quad a_1 = a_2 = a_3 = 0$$

f	1	2	3
1	0	0	0
2	1	0	1
3	0	0	0

$$(2) \quad g(p) = 1 \Leftrightarrow a_1 = 1 \quad a_2 = 0 \quad a_3 = 0$$

p	1	2	3
1	1	0	0
2	1	1	1
3	0	0	1

$$(3) \quad g(p) = 2 \Leftrightarrow a_1 = 0 \quad a_2 = 1 \quad a_3 = 0,$$

p	1	2	3
1	0	1	0
2	1	0	1
3	0	1	0

$$1 \ 2 \cdot 2 \ 3 \Rightarrow 1 \ 3 \text{ fals}$$

$$(4) \quad g(p) = 3 \Leftrightarrow a_1 = 1 \quad a_2 = 1 \quad a_3 = 0$$

p	1	2	3
1	1	1	0
2	1	1	1
3	1	0	1

$$(5) \quad g(p) = 4 \Leftrightarrow a_1 = 0 \quad a_2 = 0 \quad a_3 = 1$$

p	1	2	3
1	0	0	1
2	1	0	0
3	0	1	0

$$(6) \quad g(p) = 5 \Leftrightarrow a_1 = 1 \quad a_2 = 0 \quad a_3 = 1$$

p	1	2	3
1	1	0	1
2	1	1	0
3	0	1	1

$$\textcircled{7} \quad g(r) = 6 \Leftrightarrow a_1 = 0 \quad a_2 = 1 \quad a_3 = 1$$

r	1	2	3
1	0	1	1
2	1	0	1
3	1	1	0

$$\textcircled{8} \quad g(r) = 7 \Leftrightarrow a_1 = 1 \quad a_2 = 1 \quad a_3 = 1$$

r	1	2	3
1	1	1	1
2	1	1	1
3	1	1	1

$$\Rightarrow \text{Im}g = \{0, 1, \dots, 7\}$$

- ① ~~reflexivitate~~ \Rightarrow diagonala principală are doar 1
- ② simetrie \Rightarrow tabelul este simetric față de diagonala principală