

## Soluții Tema 1: Recapitulare: Metode de numărare

**Exercițiul. 1** Câte parole de 8 caractere se pot forma din mulțimea  $C = \{a, b, c, \dots, x, y, z, 0, 1, \dots, 8, 9\}$  astfel încât să conțină cel puțin o cifră și să se termine cu o literă?

**Soluție:** Numărul total de caractere din mulțimea  $C$  este reprezentat de 26 de litere și 10 cifre, în total fiind 36 de caractere ( $|C| = 26 + 10 = 36$ ).

Mulțimea tuturor parolelor de 8 caractere din mulțimea  $C$  se poate descompune în felul următor:  $P = P_1 \cup P_2 \cup P_3$ , unde

- $P_1$  sunt parolele conținând cel puțin o cifră și să se termine cu o literă
- $P_2$  sunt parolele ce nu conțin cifre
- $P_3$  sunt parolele ce se termine cu o cifră

Se observă ca  $|P| = |P_1| + |P_2| + |P_3|$ , unde  $P_i$  sunt mulțimi disjuncte.

i) **Mulțimea tuturor parolelor de 8 caractere**  $P$  este mulțimea 8-listelor ce se pot forma cu caractere din  $C$ . Intr-adevăr, dacă  $Pass : \{1, 2, 3, \dots, 8\} \rightarrow C$ , atunci observăm că  $i \rightarrow c_i, \forall i = \overline{1, 8}$ . Deci,  $|P| = |C|^8 = 36^8$ .

(ii) **Mulțimea parolelor care nu au cifre (adică au doar litere)**  $P_2$  este mulțimea 8-listelor ce se pot forma cu caractere din  $C'$ , unde  $C'$  este submulțimea literelor din  $C$  (avem  $|C'| = 26$ ).

$$NLPass : \{1, 2, 3, 4, 5, \dots, 8\} \rightarrow C'.$$

Observăm că  $i \rightarrow c_i, \forall i = \overline{1, 8}$ . Deci,  $|P_2| = |C'|^8 = 26^8$ .

(iii) **Mulțimea parolelor ce nu au pe ultima poziție o literă (au cifră)** este mulțimea 7-listelor ce se pot forma cu caractere din  $C$

$$NCPass : \{1, 2, 3, \dots, 8\} \rightarrow C,$$

$\underbrace{c_1 c_2 c_3 \dots c_7}_{\text{orice poziție}} \underbrace{c_8}_{\text{cifră}}$ . Avem  $|P_3| = 10 \cdot 36^7$ , pentru ca sunt 10 cifre și oricare dintre ele se poate afla pe ultima poziție.

**Răspuns problemă:** Din totalul posibilităților prin care se formează mulțimea parolelor de 8 caractere, scădem mulțimea parolelor care nu au cifre și a celor care nu au pe ultima poziție o literă și astfel aflăm mulțimea parolelor care conțin cel puțin o cifră și se termină cu o literă.

Deci,  $|P_1| = |P| - |P_2| - |P_3| = 36^8 - (26^8 + 10 \cdot 36^7) = 36^7 \cdot 26 - 26^8$ .

**Exercițiul. 2** O magistrală a plăcii de bază este un circuit specializat ce comunică cuvinte. În cazul de față, un cuvânt este un string binar de 8 biți.

a) Câte cuvinte distincte poate comunica magistrala?

b) În modul de lucru redus cel mult 6 biți dintr-un cuvânt pot fi setați simultan pe 1. Câte cuvinte diferite poate să comunice magistrala în modul redus?

**Soluție:** a) Cuvânt = string binar de 8 biți.

Un cuvânt din 8 biți este o 8-listă cu elemente din mulțimea  $A = \{0, 1\}$ . Așadar există în total  $2^8 = 256$  cuvinte pe care magistrala le poate comunica.

b) În modul de lucru redus cel mult 6 biți sunt setați pe 1, deci restul biților din totalul stringului sunt setați pe 0 (cel puțin 2 biți de 0). Vom calcula numărul cuvintelor în modul de calcul redus ca fiind numărul total de cuvinte ce se poate forma din care eliminăm cuvintele ce au cel mult 2 biți fixați pe 0, sau, altfel spus, numărul cuvintelor fără cele care au 8 biți de 1, adică 1 caz, sau 7 biți de 1 și 1 bit de 0, adică 8 cazuri. Așadar avem  $256 - 1 - 8 = 247$  astfel de cuvinte.

**Exercițiul. 3** Există 128 de caractere ASCII. Câte din stringurile de 5 caractere ASCII conțin caracterul @?

**Soluție:** Notăm:  $A_i$ - mulțimea stringurilor ce conțin pe poziția  $i$  caracterul @ (pe celelalte poziții poate fi orice caracter din cele 128).

$$\begin{aligned} \left| \bigcup_{i=1}^5 A_i \right| &= \sum_{1 \leq i_1 \leq 5} |A_{i_1}| - \sum_{1 \leq i_1 \leq i_2 \leq 5} |A_{i_1} \cap A_{i_2}| + \sum_{1 \leq i_1 \leq i_2 \leq i_3 \leq 5} |A_{i_1} \cap A_{i_2} \cap A_{i_3}| - \\ &- \sum_{1 \leq i_1 \leq i_2 \leq i_3 \leq i_4 \leq 5} |A_{i_1} \cap A_{i_2} \cap A_{i_3} \cap A_{i_4}| + |A_1 \cap A_2 \cap A_3 \cap A_4 \cap A_5| \end{aligned}$$

Vom determina cardinalul fiecărei mulțimi.

Evident,  $A_1 : @c_2c_3c_4c_5, \dots, A_5 : c_1c_2c_3c_4@$  sunt 4-liste a cu elemente din cele 128 caractere, deci  $|A_i| = 128^4$ .

Mulțimile de forma  $A_i \cap A_j$  sunt cele care conțin stringuri de 5 elemente, care au pe pozițiile  $i$  și  $j$  caracterul @. Aceste stringuri sunt deci 3-liste cu elemente din cele 128 caractere ASCII. Evident exista  $C_5^2$  modalități de a așeza caracterul @ pe două din cele 5 poziții într-o 5-lista, deci avem  $|A_i \cap A_j| = 128^3$ , și în total vom avea  $C_5^2 128^3$  stringuri de acest fel. Continuând în același mod obținem:

$$\begin{aligned} \left| \bigcup_{i=1}^5 A_i \right| &= \\ &= 5 \cdot 128^4 - C_5^2 \cdot 128^3 + C_5^3 \cdot 128^2 - C_5^4 \cdot 128 + C_5^5 \cdot 128^0 = 5 \cdot 128^4 - 10 \cdot 128^3 + 10 \cdot 128^2 - 5 \cdot 128 + 1 \cdot 1. \end{aligned}$$

**Exercițiul. 4** Un sistem de parolare a încuitorii la geamantan folosește cifrele  $A = \{0, 1, 2, \dots, 9\}$ . Câte combinații distincte se pot forma din câte 4 cifre ce nu se repetă?

**Soluție:** Evident  $|A| = 10$ . Combinațiile distincte de 4 cifre sunt 4-liste cu elemente distincte din  $A$  și sunt în număr de  $A_{10}^4 = \frac{10!}{6!} = 5040$ .

**Exercițiul. 5** Oricărui device ce se conectează la internet i se atribuie o adresă de identificare. Pentru IPv4 (Internet Protocol versiunea 4) o adresă este reprezentată pe 32 de biți. Aceasta începe cu un număr numit netid (identificatorul rețelei), ce este apoi urmat de hostid (identificatorul locației device-lui) în rețea. Se folosesc 3 tipuri de adrese cu număr diferit de biți alocați pentru netid și hostid:

- Clasa A de adrese se folosește pentru rețele foarte mari și o adresă constă din 0, urmat de 7 biți pentru netid și 24 pentru hostid.
- Clasa B de adrese se folosește pentru rețele de mărime medie. Adresa începe cu biții 10, apoi 14 biți pentru netid și 16 pentru hostid.
- Clasa C conține adrese pentru rețele mici. O adresă începe cu biții 110, urmați de 21 biți pentru netid și 8 biți pentru hostid.

Există și câteva restricții pentru adrese:

- pentru clasa A nu se admite 0-1111111 ca netid;
- nu se permite pentru nicio rețea un hostid care să aibă toți biții 0 sau toți 1;
- un device conectat la internet primește fie adresă A, fie de clasă B, fie de clasă C.

Câte adrese IPv4 diferite sunt disponibile pentru device-uri unice conectate la internet?

**Soluție:** Se observă că adresele din clasele A, B și C formează mulțimi disjuncte, deci numărul adreselor IPv4 diferite ce sunt disponibile pentru device-uri unice conectate la internet se calculează cu formula

$$|A \cup B \cup C| = |A| + |B| + |C|$$

Vom calcula pentru fiecare clasă numărul adreselor disponibile, luând în fiecare caz în parte restricțiile impuse de enunț.

i) Se observă ca adresele din clasa A fac parte din clasa adreselor notate cu R, de forma

$$0n_1n_3\dots n_7h_1h_2\dots h_{24}, \quad n_i, h_i \in \{0, 1\}$$

Aceste adrese se identifica cu 31-liste cu elemente din mulțimea  $\{0, 1\}$ , deci există  $2^7 \cdot 2^{24} = 2^{31}$  stringuri. Această clasa de rețele se poate scrie  $R = A \cup R_1 \cup R_2$ , unde  $R_i$  sunt restricțiile din problemă asupra rețelelor de tip A, și anume  $R_1$  : rețelele de tip R, care au netid  $\underbrace{1\dots 1}_{\text{de 7 ori}}$ , iar  $R_2$  : rețelele de tip R, care au

hostid  $\underbrace{0\dots 0}_{\text{de 24 ori}}$  sau  $\underbrace{1\dots 1}_{\text{de 24 ori}}$ .

Avem  $|R| = |A \cup R_1 \cup R_2| = |A| + |R_1| + |R_2| - |A \cap R_1| - |A \cap R_2| - |R_1 \cap R_2| + |A \cap R_1 \cap R_2|$ .

Avem urmatoarele cazuri de analizat:

a) Rețelele de tip  $R_1$  sunt de forma  $0 \underbrace{1\dots 1}_{\text{de 7 ori}} h_1\dots h_{24}$ , adică 24-liste cu elemente din mulțimea  $\{0, 1\}$ , în număr de  $2^{24}$

b) Rețelele de tip  $R_2$  sunt de forma  $0n_1n_2\dots n_7 \underbrace{1\dots 1}_{\text{de 24 ori}}$  și  $0n_1n_2\dots n_7 \underbrace{0\dots 0}_{\text{de 24 ori}}$  adică  $2 \times$  numărul 7-listelor cu elemente din  $\{0, 1\}$ , deci  $2 \times 2^7$ .

c) Mulțimile  $A$ ,  $R_1$  (respectiv  $A$  și  $R_2$ ) sunt disjuncte două câte două, prin construcție, deci  $|A \cap R_1| = 0$ ,  $|A \cap R_2| = 0$

d) Mulțimea  $R_1 \cap R_2$  conține stringurile ce încep cu 0, au netid  $\underbrace{1\dots 1}_{\text{de 7 ori}}$  și hostid  $\underbrace{0\dots 0}_{\text{de 24 ori}}$  sau  $\underbrace{1\dots 1}_{\text{de 24 ori}}$ .  
Deci,  $|R_1 \cap R_2| = 2$ .

d) Mulțimea  $A \cap R_1 \cap R_2 = \emptyset$ , deci  $|A \cap R_1 \cap R_2| = 0$ .

In total, avem  $|A| = 2^{31} - 2^{24} - 2 \times 2^7 - 2$ .

ii) In mod analog,  $|B| = 2^{30} - 2 \times 2^{14}$

iii)  $|C| = 2^{29} - 2 \times 2^{21}$

Deci  $|A \cup B \cup C| = |A| + |B| + |C|$ .