Algoritmi și Structuri de Date I. Seminar 1: Rezolvarea algoritmică a problemelor

- De la ce pornim? Ce se dă și ce se cere?
- Putem abstractiza problema? Este problema similară unor probleme pe care le-am rezolvat anterior?
- Este vreo diferență între modul în care rezolvăm problemele în matematică și abordarea din informatică?

Problema 1 (*Examen admitere la Informatică*.) La examenul de bacalaureat am obținut media generală 7.50, nota la proba de Matematică fiind 7.25 iar la Informatică 8.75. Care este nota minimă pe care ar trebui să o obțin la proba scrisă a examenului de admitere pentru ca media de admitere să fie cel puțin 5? Extras din Metodologia de admitere la specializările de Informatică (2019-2020):

La domeniul Informatică media de admitere se calculează ca $N=(N3+\max\{N1,N2\})/2$, unde N1 este media generală la examenul de bacalaureat, N2 este nota la proba de matematică sau informatică de la examenul de bacalaureat (se alege cea mai mare dintre ele, iar lipsa notei se echivalează cu nota 4) iar N3 este nota obținută la proba scrisă de admitere la matematică sau informatică.

Problema 2 (Inmulţirea à la russe.) Se consideră următoarea metodă de înmulţire (numită înmulţirea "à la russe") a două numere naturale nenule x şi y: "Se scrie x alături de y (pe aceeași linie). Se împarte x la 2 și câtul impărţirii se scrie sub x (restul se ignoră deocamdată). Se înmulţeşte y cu 2 iar produsul se scrie sub y. Procedeul continuă construindu-se astfel două coloane de numere. Calculele se opresc în momentul în care pe prima coloană se obţine valoarea 1. Se adună toate valorile de pe coloana a doua care corespund unor valori impare aflate pe prima coloană."

Exemplu. Fie x=13 și y=25. Succesiunea de rezultate obținute prin aplicarea operațiilor de mai sus este:

x	y	rest	factor multiplicare y
13	25	1	2^{0}
6	50	0	2^1
3	100	1	2^2
1	200	1	2^3
	325		

- a) Prelucrarea descrisă prin metoda de mai sus se termină întotdeauna după un număr finit de pași? Ce se întâmplă în cazul în care una dintre valori este egală cu 0?
- b) Metoda de mai sus conduce întotdeauna la produsul celor două numere (cu alte cuvinte este o metodă corectă de înmulțire)?
- c) Câte operații de înmulțire cu 2 sunt necesare? Depinde acest număr de ordinea factorilor?

Problema 3 (*Determinarea părții întregi*.) Propuneți o metodă bazată pe operații de adunare, scădere și comparare pentru determinarea părții întregi a unui număr real. Partea întreagă (numită uneori parte întreagă inferioară și notată pentru un număr real x cu $\lfloor x \rfloor$) a unui număr real este definită ca fiind cel mai mare număr întreg mai mic decât numărul real respectiv. De exemplu, partea întreagă a lui 2.4 este 2, iar pentru -2.4 este -3.

Problema 4 (*Problema identificării monedei mai ușoare*.) Se consideră un set de *n* monede identice, cu excepția uneia care are greutatea *mai mică* decât a celorlalte. Folosind o balanță simplă (care permite doar compararea greutății monedelor plasate pe cele două talere) să se identifice moneda cu greutatea mai mică folosind cât mai puține comparații.

Problema 5 (*Problema clătitelor*.) La un restaurant bucătarul a pregătit clătite (americane) pe care le-a așezat pe un platou sub forma unei stive. Din păcate nu toate clătitele au același diametru astfel că stiva nu arată estetic. Chelnerul ia platoul și având la dispoziție o spatulă reușește să aranjeze cu o singură mână clătitele astfel încât să fie în ordinea descrescătoare a diametrelor (cea mai mare clatită pe platou iar cea mai mică în vârful stivei). Cum a procedat? Descrieți problema într-o manieră abstractă și propuneți un algoritm de rezolvare.

Problema 6 (Problema partiționării echilibrate.)

Considerăm un set de programe pentru care se cunosc estimări ale timpilor de execuție și care trebuie executate utilizând două calculatoare similare. Propuneți o modalitate de distribuire a execuției programelor pe cele două calculatoare astfel încât încărcarea acestora să fie cât mai echilibrată.

Indicație. Problema poate fi reformulată (abstractizată) astfel: se consideră o mulțime de numere pozitive, $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}, n > 1$ și se cere să se determine două submulțimi disjuncte B și C astfel încât $B \cup C = A$ și $|\sum_{a \in B} a - \sum_{a \in C} a|$ este minimă. Cea mai simplă metodă este cea a "forței brute" prin care se generează toate

perechile de submulțimi (B,C) și se alege cea care minimizează diferența specificată. Numărul de partiții distincte (fără a ține cont de ordinea calculatoarelor) este $2^{n-1} - 1$.

Problema 7 (Problema acoperirii.) Se consideră o mulțime cu n elemente (de exemplu $U = \{1, 2, ..., n\}$) și un set S de submulțimi ale acesteia. Se pune problema determinării unei acoperiri minimale a mulțimii U folosind submulțimi din setul S (o acoperire minimală este un subset $A \subset S$ cu proprietatea că $\bigcup_{s \in A} s = U$ iar numărul de elemente din A este minim). De exemplu pentru n = 5 se poate considera setul de submulțimi $S = \{S_1, S_2, S_3, S_4\}$ cu $S_1 = \{1, 3, 5\}$, $S_2 = \{1, 4\}$, $S_3 = \{2, 4\}$, $S_4 = \{2, 5\}$. In acest caz acoperirea minimală se obține selectând prima dată submulțimea cu cele mai multe elemente (S_1) , eliminând din U elementele submulțimii alese (U devine $\{2, 4\}$) și continuând prin selectarea unei submulțimi care conține elemente din U (în acest exemplu ar fi S_3). Garantează strategia de a alege la fiecare etapă cea mai numeroasă mulțime care acoperă elementele rămase obținerea unei soluții optime? Dacă nu, propuneți un contraexemplu.

Probleme suplimentare.

- 1. Se pune problema determinării valorii în baza 10 a unui număr natural pornind de la şirul cifrelor sale binare. Propuneți o metodă bazată doar pe operații elementare (adunare, scădere, înmulțire ridicarea la putere nu este considerată operație elementară). Se urmăreşte ca numărul operațiilor implicate să fie cât mai mic.
- 2. Se consideră un număr constituit din 10 cifre distincte, diferit de 9876543210. Să se determine numărul care îl succede în șirul crescător al tuturor numerelor naturale ce conțin 10 cifre distincte.
- 3. Se consideră un şir de valori nenule (pozitive şi negative). Să se transforme şirul astfel încât toate valorile negative să le preceadă pe cele pozitive iar numărul operațiilor efectuate să fie cât mai mic.
- 4. Se consideră un şir cu n-1 valori distincte din mulţimea $\{1, 2, ..., n\}$. Să se determine, folosind un număr cât mai mic de comparații, valoarea care lipsește din şir.
- 5. Se consideră următorul joc cu doi jucători bazat pe două stive de monede: una conținând m monede și cealaltă conținând n monede. La fiecare etapă jucătorul care este la rând poate ridica o monedă dintr-una dintre stive sau câte o monedă din ambele stive. Câștigă jucătorul care ridică ultima/ultimele monede. Propuneți un algoritm care pentru o pereche de valori (n, m) decide dacă pentru jucătorul care face prima mutare există o strategie câștigătoare.
- 6. Căutați pe internet (fragmente din) cartea *How to solve it?* a matematicianului George Polya și parcurgeți partea referitoare la etapele care trebuie parcurse în procesul de rezolvare a unei probleme.