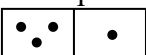


### Varianta 1 - 4 probleme la alegere

1. Se consideră un șir de  $n$  piese de domino. O piesă de domino are formă dreptunghiulară și are înscrisă pe ea două numere.  Conform regulilor la domino, un lanț de piese este un subșir al șirului de piese inițial constituit din piese care respectă următoarea condiție: pentru oricare două piese consecutive din lanț, al doilea număr înscris pe prima din cele două piese coincide cu primul număr înscris pe cea de a doua piesă (piesele nu se pot roti). Se citește din fișierul `date.in` un număr natural  $n$  și un șir de  $n$  perechi ordonate de numere reprezentând piese de domino.

a) Să se determine un lanț de lungime maximă care se poate obține cu piesele din șirul dat (adică un cel mai lung subșir de perechi cu proprietatea că, pentru oricare două perechi consecutive din subșir, ultimul număr din prima pereche coincide cu primul număr din cea de a doua pereche).

b) Determinați câte astfel de subșiruri de lungime maximă există.

$O(n^2)$  (2p)

date.in	date.out (un exemplu, soluția nu este unică)
7	1 5
1 8	5 2
1 5	2 4
5 3	2
5 2	
4 8	
2 4	
2 3	

(un alt subșir de lungime maximă este  $(1, 5)$ ,  $(5, 2)$ ,  $(2, 3)$ )

**Indicații: Similară cu problema determinării unui subșir crescător de lungime maximă al unui șir, discutată la curs**

2. Se consideră o tablă de șah  $n \times m$  ( $n, m$  date). Pe fiecare careul al tablei este plasat câte un obiect, fiecare cu o anumită valoare (cunoscută, număr natural). Pe tablă se deplasează un robot astfel: pornește de pe prima linie și prima coloană (un colț al tablei) și se poate deplasa numai în direcțiile sud și est. La parcurgerea unei celule robotul adună obiectul din celulă. Să se determine un traseu al robotului până în poziția  $(n, m)$  (până în colțul opus celui din care a plecat) astfel încât valoarea totală a obiectelor adunate să fie maximă. Se vor afișa valoarea totală obținută și traseul optim  $O(nm)$  (1p)

date.in	date.out
3 3	13
2 1 4	1 1
1 3 2	1 2
1 6 1	2 2
	3 2
	3 3

**Indicații: Similară cu problema determinării unui traseu optim în triunghi, discutată la curs**

3. **Distanța Levenstein** [https://en.wikipedia.org/wiki/Levenshtein\\_distance](https://en.wikipedia.org/wiki/Levenshtein_distance) Se dau două cuvinte  $a$  și  $b$ . Asupra primului cuvânt putem efectua următoarele 3 operații:

- inserare: se adaugă în cuvânt un caracter pe o poziție (oarecare) - cu costul  $c_1$
- ștergere: se șterge o literă din cuvânt (de pe o poziție, nu toate aparițiile) - cu costul  $c_2$
- înlocuire: se înlocuiește o literă de pe o poziție din cuvânt cu altă literă - cu costul  $c_3$

Costurile  $c_1$ ,  $c_2$  și  $c_3$  sunt date de intrare. Distanța de editare a celor două cuvinte este costul minim al unui șir de operații care trebuie aplicate asupra primului cuvânt pentru a îl transforma în cel de-al doilea (dacă  $c_1=c_2=c_3$ , atunci distanța de editare este chiar numărul minim de operații care trebuie aplicate asupra primului cuvânt pentru a îl transforma în cel de-al doilea). Același tip de operație poate fi aplicat de mai multe ori. Să se determine distanța de editare a celor două cuvinte; **se vor afișa și operațiile care trebuie efectuate asupra primului cuvânt pentru a îl obține pe al doilea. Exemplu:** pentru cuvintele *carte* și *antet*, dacă  $c_1=c_2=c_3=1$ , distanța de editare este 3, operațiile efectuate asupra primului cuvânt

fiind: ștergem litera c (de pe poziția 1), înlocuim litera r (de pe poziția 3) cu n și adăugăm la sfârșit litera t (v. <http://www.infoarena.ro/problema/edist>) **O(nm)** n=lungime(a), m=lungime(b) **(2,5p)**

date.in	date.out
carte	3
antet	stergem c
1	pastram a
1	inlocuim r-n
1	pastram t
	pastram e
	inseram t

**Indicații:** <https://web.stanford.edu/class/cs124/lec/med.pdf>

+ **Similară cu problema alinierii secvențelor a și b discutată la curs inclusiv cu determinarea șirului de operații (echivalența între operațiile efectuate la aliniere și cele permise pentru distanța de editare este: alinierea unui spațiu cu caracter din b corespunde operației de inserare, alinierea unui caracter din a cu un spațiu corespunde ștergerii, iar alinierea unui caracter din a cu unul din b corespunde păstrării sau înlocuirii, după cum cele doua caractere sunt egale sau nu)**

**carte-**  
**-antet**

4. Se dau n vectori de numere naturale nenule și un număr natural k. Să se construiască un șir de n numere cu următoarele proprietăți:

- Al i-lea element al șirului este ales din vectorul i.
- Suma elementelor șirului este egală cu k.

Datele de intrare se citesc dintr-un fișier. Prima linie va conține numerele n și k. Pe fiecare din următoarele n linii sunt scrise elementele câte unui vector, separate prin spații.

Se vor afișa elementele unui șir construit cu restricțiile de mai sus. Dacă nu există un șir cu proprietățile cerute se va afișa 0. **O(mk)**, m=numărul total de elemente din șiruri **(2,5p)** – licență 2014

date.in	date.out
3 11	5 4 2
3 5 10 8	
4 3 7	
6 8 2 9	

**Indicații:**

**m[i][s]= true, dacă se poate obtine suma s din primele i siruri (cu regulile din enunt)**

**false, altfel (1<=i<=n, 0<=s<=k)**

**Recurenta:** **m[i][s]=true ⇔ exista in sirul i un element x astfel încât m[i-1][s-x]=true** (se iau pe rand elementele din sirul i, de aceea pentru a calcula m[i][s] complexitatea este de ordinul lungimii sirului i; deoarece 0<=s<=k, complexitatea calculului matricei m va fi k\*suma lungimilor sirurilor). Pentru a putea afișa și elementele unui sir, nu doar da/nu – se memorează în m[i][s] elementul x (nu true)

5. **Generalizarea problemei spectacolelor (planificării activităților) discutată la curs la Greedy.** Se dau n activități prin timpul de început, timpul de sfârșit și profitul asociat desfășurării activității (n intervale închise cu extremități numere reale care au asociate ponderi). Să se determine o submulțime de activități compatibile (intervale disjuncte două câte două) care au profitul total maxim. Se vor afișa profitul total și activitățile **O(n<sup>2</sup>)/O(nlog n)** **(2,75/3p)**

*Jon Kleinberg, Éva Tardos, **Algorithm Design**, Addison-Wesley 2005*

date.in	date.out
5	13
1 3 1	2 6
2 6 8	10 11
4 7 2	
10 11 5	

<https://www.cs.princeton.edu/~wayne/kleinberg-tardos/pdf/06DynamicProgrammingI.pdf>

Surse cu explicatii:

$O(n^2)$  - <https://www.geeksforgeeks.org/weighted-job-scheduling/>

$O(n \log n)$  - <https://www.geeksforgeeks.org/weighted-job-scheduling-log-n-time/>

## Varianta 2 - 4 probleme la alegere

1. Se consideră un șir de  $n$  cuburi colorate ( $n$  dat), pentru fiecare cub cunoscându-se lungimea laturii și culoarea sa, codificată cu un număr de la 1 la  $p$  ( $p$  dat). Să se determine un turn de înălțime maximă în care un cub nu poate fi așezat peste un cub de aceeași culoare sau cu latură mai mică sau egală cu a sa. Afișați și câte astfel de turnuri există.  **$O(n^2)$  (2p)**

date.in	date.out
7 3	10 1
8 3	9 2
10 2	8 1
9 2	6 2
10 1	2
8 1	
5 2	
6 2	

**Indicații: Se sortează cuburile descrescător după latură. Problema este acum similară cu problema determinării unui subșir crescător de lungime maximă al unui șir, discutată la curs (în acest caz  $lung[i] = \text{înălțimea maximă a unui turn care are în vârf cubul } i$ )**

2. Se consideră o tablă de șah  $n \times m$  ( $n, m$  date). Pe fiecare careul al tablei este plasat câte un obiect, fiecare cu o anumită valoare (cunoscută, număr natural). Pe tablă se deplasează un robot astfel: pornește de pe ultima linie și prima coloană (un colț al tablei) și se poate deplasa numai în direcțiile nord și est. La parcurgerea unei celule robotul adună obiectul din celulă. Să se determine un traseu al robotului până în poziția  $(1, m)$  (până în colțul opus celui din care a plecat) astfel încât valoarea totală a obiectelor adunate să fie maximă. Se vor afișa valoarea totală obținută și traseul optim.  **$O(nm)$  (1p)**

date.in	date.out
3 3	23
2 8 4	3 1
3 4 2	3 2
1 6 5	2 2
	1 2
	1 3

**Indicații: Similară cu problema determinării unui traseu optim în triunghi, discutată la curs**

3. Se citesc din fișierul **date.in**  $m$  șiruri binare (care conțin doar 0 și 1), la care se adaugă șirul "0" și șirul "1". Dat un fișier **cod.in** cu o singură linie care conține doar 0 și 1, să se descompună conținutul fișierului (șirul binar din fișier) într-un număr **minim** de șiruri binare dintre cele  $m+2$  (astfel, pentru a memora șirul se pot memora doar indicii șirurilor binare în care se descompune).  **$O(n^2m)$  unde  $n = \text{numărul de caractere din fișierul cod.in}$  (2,5p)**

date.in	cod.in	date.out
3	010010011	010+010+01+1
01		
010		
1001		

**Indicații: Similară cu problema 4 din varianta 3 (punctul b)**

4. **Alinierea secvențelor** (v. și curs) Se citesc două cuvinte (secvențe) de lungimi  $n$ , respectiv  $m$ , peste un alfabet (spre exemplu, cuvinte peste alfabetul  $\{A, C, G, T\} \Rightarrow$  secvențe ADN). Alinierea a două secvențe reprezintă punerea pozițiilor (caracterelor) din cele două secvențe în corespondență 1 la 1, cu posibilitatea de a insera spații în ambele cuvinte. Astfel, vom alinia secvențele inserând în ele caracterul " " pentru ca secvențele să devină de aceeași lungime și penalizând pozițiile pe care diferă secvențele obținute. Scorul alinierii este dat de suma dintre penalizarea alinierii unui caracter cu un spațiu și penalizările pentru alinieri de litere diferite. Date două cuvinte, penalizarea inserării unui spațiu (= penalizarea alinierii unui caracter cu un spațiu) și, pentru fiecare pereche de litere  $X$  și  $Y$  din alfabet, penalizarea pentru potrivirea

(alinieră) literei X cu Y, să se afișeze alinierea cu scor minim a celor două cuvinte și scorul acestei penalizări. **O(nm)** (2,5p)

**Exemplu:** pentru secvențele GATC și TCAG, dacă penalizarea pentru spațiu este 2, penalizarea pentru alinierea A-C sau G-T este 1, iar pentru celelalte alinieri este 3, scorul minim este 6 pentru alinierea

G-ATC

TCAG-

date.in	date.out
GATC	6
TCAG	G-ATC
	TCAG-

Jon Kleinberg, Éva Tardos, *Algorithm Design*, Addison-Wesley 2005

### Indicații: Curs

<http://www.cs.princeton.edu/~wayne/kleinberg-tardos/pdf/06DynamicProgrammingII-2x2.pdf>

5. Generalizarea problemei *Maximizarea profitului cu respectarea termenelor limită de la Greedy (scheduling jobs with deadlines profits and durations)*. Același enunț, dar pentru o activitate se cunoaște în plus și durata acesteia  $l_i$  (se renunță la ipoteza toate activitățile au aceeași durată și la faptul că  $1 \leq t_i \leq n$ ) - **O(nT+nlog(n))**, unde  $T = \max\{t_i | i=1, n\}$ . (3p)

**Exemplu.** Pentru  $n = 4$  și

$p_1 = 3, t_1 = 5, l_1 = 3$

$p_2 = 2, t_2 = 2, l_2 = 1$

$p_3 = 3, t_3 = 2, l_3 = 2$

$p_4 = 5, t_4 = 4, l_4 = 3$

o soluție optimă se obține dacă planificăm activitățile în ordinea 2, 4, profitul fiind 7

**Observație:** Problema discretă a rucsacului poate fi privită ca un caz particular al acestei probleme (obiectele sunt activități de durată  $g_i$ , profit  $c_i$  și termen limită  $G$ )

date.in	date.out
4	7
3 5 3	2 4
2 2 1	
3 2 2	
5 4 3	

**Indicații:** <http://www.cs.mun.ca/~kol/courses/2711-f13/dynprog.pdf>

### Varianta 3 - 4 probleme la alegere

1. Dat un șir de cuvinte formate cu litere mici, să se determine cel mai lung subșir al său astfel încât pentru orice două cuvinte consecutive din subșir ultimele două litere din primul să coincidă cu primele două litere din cel de al doilea. **Exemplu:** Pentru șirul: seara, carte, teorema, temperatura, rar, mare, arbore cel mai lung subșir care verifică cerințele este - carte, temperatura, rar, arbore **O(n) (2p)**

date.in	date.out
masa carte sac teatru tema rustic sare	carte teatru rustic

**Indicații: Varianta  $O(n^2)$  - similară cu problema determinării unui subșir crescător de lungime maximă al unui șir, discutată la curs ;  $lmax[i]$ = lungimea maximă a unui șir care se termină cu cuvântul i**

**Varianta  $O(n)$  – se memorează într-o matrice(sau hashmap)  $m[c1-'a'][c2-'a']$ = lungimea maxima a unui subsir care se termină cu sufixul  $c1c2$ , unde  $c1$  și  $c2$  sunt doua litere mici. Folosind  $m$  putem calcula  $lmax[i]$  in  $O(1)$ .**

<http://www.infoarena.ro/problema/text3>

[http://www.infoarena.ro/job\\_detail/2096459?action=view-source](http://www.infoarena.ro/job_detail/2096459?action=view-source) – in sursa  $l[i]$  = lungimea maxima a unui sir care se termină cu cuvântul i,  $lmax[i]$ = lungimea maxima a unui subsir care se termina cu un cuvânt care are ca ultima litera a i-a litera mica din alfabet (“similar” cu un hash cu cheia litera mica)

2. Se consideră o tablă de șah  $n \times m$  ( $n, m$  date). Pe fiecare careul al tablei este plasat câte un obiect, fiecare cu o anumită valoare (cunoscută, număr natural). Un robot trebuie să traverseze tabla de la vest la est. Astfel, robotul pornește de pe prima coloană și o linie oarecare și se poate deplasa numai în direcțiile SE, E și NE. La parcurgerea unei celule robotul adună obiectul din celulă. Să se determine un traseu al robotului astfel încât valoarea totală a obiectelor adunate să fie maximă. Se vor afișa valoarea totală obținută și traseul optim. Decideți în plus dacă traseul optim este unic și afișați un mesaj corespunzător. **O(nm) (1p)**

date.in	date.out
3 4 3 8 4 3 <b>2 4 2 6</b> 1 <b>7 11</b> 5	26 2 1 3 2 3 3 2 4 Traseu unic

**Indicații: Similară cu problema determinării unui traseu optim în triunghi, discutată la curs. Determinarea numărului de trasee optime – similară cu determinarea numărului de subșiruri de lungime maximă ale unui șir (v. curs)**

3. Se dă o matrice  $n \times m$  cu elementele în mulțimea  $\{0, 1\}$ .
- a) Afișați dimensiunea și coordonatele colțului din stânga sus ale unui pătrat de arie maximă din matrice care conține doar elemente egale cu 0 (submatrice pătratică având toate elementele egale cu 0, **inclusiv cele din interior**).
- b) Dat un număr  $k$  (pe ultima linie a fișierului de intrare) determinați numărul de pătrate din matrice de latură mai mare sau egală cu  $k$  care conțin doar elemente egale cu 0. **O(nm) (2,5p)**

date.in	date.out
4 5 0 0 1 1 0 0 0 0 0 0 0 1 0 0 0 0 1 0 0 0 2	3 2 3 6 matricea conține 5 pătrate cu elementele 0 de latură 2 și 1 pătrat de latură 3, deci 6 pătrate în total

4. Se dă un cuvânt format numai cu litere.

- a) Să se determine câte palindromuri (subsecvențe egale cu inversele lor) conține cuvântul  $O(n^2)$
- b) Să se descompună șirul în număr minim de palindromuri. Exemplu: Pentru abcbaabc – se obțin 3 palindromuri: a, b, cbaabc; pentru aaacaaba se obțin 3 palindromuri: aa, aca, aba.  
<https://leetcode.com/problems/palindrome-partitioning-ii/>  $O(n^2)$  (2,5)

**O posibilă sursă**

<https://www.geeksforgeeks.org/dynamic-programming-set-17-palindrome-partitioning/> (Soluția  $O(n^2)$ , nu  $O(n^3)$ )

5. **Generalizarea problemei 10 (joc pentru două persoane) de la Greedy** Pentru jocul descris în problema 10 de la Greedy, renunțând la ipoteza că numărul de elemente  $n$  este par, determinați dacă primul jucător are o strategie de câștig și, în caz afirmativ, **cu cât va câștiga minim** (cu cât va fi mai mare sigur suma lui decât a adversarului). Implementați un joc de două persoane în care pentru primul jucător mută calculatorul conform strategiei optime determinate, iar pentru al doilea joacă utilizatorul. La fiecare pas anunțați-l pe utilizator cu cât sunteți sigur că va fi mai mare suma obținută de calculator față de a sa  $O(n^2)$  (vezi și <http://www.infoarena.ro/problema/joculet>) (3p).