

## Examen PA

## Subiectul I

a) def aparitii (\*numere):

d = {}

for numar in numere:

sals = numar

cifra = []

d[numar] = []

while sals != 0:

cifre.append(sals % 10)

sals = sals // 10

cf = set(cifre)

for cifra in cf:

tuple = (cifra, cifra.count(cifra))

d[numar].append(tuple)

return d

b) lista = [ch for ch in d.keys() if len(d[ch]) &gt;= 3]

c)  $O(m \log_2 n)$ 

## Subiectul IV

Folosim metoda backtracking deoarece vrem să rezolvăm o problemă cu multe soluții. Vom verifica soluția propriu-zisă, la fiecare pas al formării ei, evitând astfel generarea tuturor soluțiilor posibile și apoi selectarea celor bune, salvându-ne timp.

Variabile: l - lista de litere

niv - nivelul curent al stivei

s - lista de simboluri

lit - fiecare literă

st - stiva în care formăm soluția

simb - fiecare simbol



Eneacu Irina Stefania

Grupa 133

a) def bctz(miv):

global l, s, st, m, tipar

for i in range(u):

if tipar[i] == 'l':

for lit in l:

st[miv] = lit

if lit not in st[1:miv]:

if miv == m:

print(\*st[1:miv+1], sep=" ")

else:

bctz(miv+1)

else:

for numb in s:

st[miv] = numb

if numb not in st[1:miv]:

if miv == m:

print(\*st[1:miv+1], sep=" ")

else:

bctz(miv+1)

m = int(input("N: "))

tipar = input("Tipar: ")

l = [litera for litera in input("Litera: ").split()]

s = [numbol for numbol in input("Simbol: ").split()]

st = 203 \* (u+1)

if len(tipar) != m:

print("Imposibil")

else:

bctz(1)

modificare

b) if lit not in st[1:miv]

and (miv == 1 and

lit in ['a','A','e','E','i',

'I','o','O','u','U'])



Enescu Irina, Stefania

Grupa 133

Subiectul II

def odddesc (elev):

return int (elev[:len(elev)-1])

n = int (input ('n = '))

h = int (input ('h = '))

elev = []

for i in range (n):

elev.append ([x for x in (input ('Elev: ').split())])

elev.sort (key = odddesc)

nr = 0

for i in range (len(elev) - 1):

if abs (int (elev[i][:len(elev)-1]) - int (elev[i+1][:len(elev)-1])) < h:

print (elev[i][:len(elev)-1], sep = ' ', end = ' ',)

print (elev[i+1][:len(elev)-1], sep = ' ')

nr += 1

i += 1

print (nr)

Am folosit tehnica greedy pentru că problema este o problemă de optimizare, de maximizare.

Complexitatea soluției este  $n \log_2 n$ , complexitate dată de sortarea datelor din rândul 8. Cum algoritmul parcurge o singură dată lista cu elevi (cu complexitatea  $n$ ) și sortarea are complexitate mai mare, complexitatea algoritmului este  $n \log_2 n$ .

Algoritm: Am creat o listă cu elevi cu numele lor și înălțimea și am sortat-o descrescător după înălțime. Acest lucru oferă corectitudinea criteriului de selecție: deoarece înălțimea este descrescătoare  $\Rightarrow$  diferența a  $\frac{3}{4}$



Enescu Mirna Ștefania

Grupa 133

doi elevi alăturați este minimă. Parcurgem fiecare elev, iar dacă înălțimea  
lui și a elevului următor respectă condiția formăm o grupă și o numărăm  
și sărim peste un elev, trecând la următorul elev ce nu e într-o grupă.  
Dacă nu se respectă condiția, trecem la următorul elev.