

SEMINAR 5

Complexitatea algoritmilor. Metoda Greedy

1. Problema candidatului majoritar

Se consideră o listă v formată din n numere naturale nenule reprezentând voturile a n alegători. Să se afișeze, dacă există, câștigătorul alegerilor, adică un candidat care a obținut cel puțin $\lceil \frac{n}{2} \rceil + 1$ voturi (candidatul majoritar).

Exemple:

- dacă $v = [1, 5, 5, 1, 1, 5]$, atunci nu există niciun câștigător al alegerilor
- dacă $v = [7, 3, 7, 4, 7, 7]$, atunci candidatul 7 a câștigat alegerile

2. Se citește o listă de numere naturale sortată strict crescător și un număr natural S . Să se afișeze toate perechile distincte formate din valori distincte din lista dată cu proprietatea că suma lor este egală cu S .

asta e un pic (puteți să o faceți mai singur) căutare binară
for i in len(L):
if S-x in L: și faci perechea

Exemplu: Pentru lista $L = [2, 5, 7, 8, 10, 12, 15, 17, 25]$ și $S = 20$, trebuie afișate perechile $(5, 15)$ și $(8, 12)$.

3. Problema mulțimii de acoperire

Fie n intervale închise $I_1 = [a_1, b_1], \dots, I_n = [a_n, b_n]$. Să se determine o mulțime M cu număr minim de elemente astfel încât $\forall k \in \overline{1, n}, \exists x \in M$ astfel încât $x \in I_k = [a_k, b_k]$. Mulțimea M se numește *mulțime de acoperire* a șirului de intervale respectiv.

Exemplu:

intervale.txt	acoperire.txt
570 670	590
500 590	680
600 680	790
690 840	930
730 790	
700 800	
900 930	

4. Fie n intervale închise $I_1 = [a_1, b_1], \dots, I_n = [a_n, b_n]$. Să se determine reuniunea intervalelor date, precum și lungimea sa.

Exemplu:

intervale.txt	reuniune.txt
570 670	Reuniunea intervalelor:
500 590	[500, 680]
690 840	[690, 840]
600 680	[900, 930]
730 790	
700 800	
900 930	Lungimea reuniunii: 360

5. Planificarea unor proiecte cu profit maxim

Se consideră n proiecte, pentru fiecare proiect cunoscându-se profitul, un termen limită (sub forma unei zi din luna curentă) și faptul că implementarea sa durează exact o zi. Să se găsească o modalitate de planificare a unor proiecte astfel încât profitul total să fie maxim.

Exemplu:

proiecte.in		proiecte.out
BlackFace	2 800	Ziua 1: BestJob 900.0
Test2Test	5 700	Ziua 2: FileSeeker 950.0
Java4All	1 150	Ziua 3: JustDoIt 1000.0
BestJob	2 900	Ziua 5: Test2Test 700.0
NiceTry	1 850	
JustDoIt	3 1000	Profit maxim: 3550.0
FileSeeker	3 950	
OzWizard	2 900	

04.12.2023

Seminar 5

④

Dim seminar 4

 $t = ("Popa Ion", 131, [5, 4, 0, 3], False)$ $L =$ lista cu img despre studentii (tupluri) $L.sort(key = \lambda t: (t[1], t[0]))$ $L.sort(key = \lambda t: (-t[3], t[0]))$ $L.sort(key = \lambda t: (-sum(t[2]), t[1], t[3]))$ $L.sort(key = \lambda t: (t[1], -t[3], sum(t[2], t[0])))$ $L.sort(key = \lambda t: ($

①

 $v = [2, 3, 1, 3, 2, 3] \Rightarrow$ nu există câștigători $v = [2, 5, 2, 7, 2] \Rightarrow$ câștigător e pe poz 2

def câștigător(L):

for i in set(L):

if L.count(i) > len(L) // 2

return i

return None

 $\Rightarrow O(m^2)$ varianta 1

def câștigător(L):

L.sort()

m = len(L)

if L.count(L[m//2]) > m//2 :

return L[m//2]

return None

 $\Rightarrow O(m \log_2 m)$

varianta 2

def câștigător(L):

d = {}

for x in L:

if x in d:

d[x] += 1

else:

d[x] = 1

for x in d:

if d[x] > m//2:

return x

return None

=> O(m) varianta 4

def câștigător(L):

cmaaj = None

avantaj = 0

for x in L:

if avantaj == 0:

cmaaj = x

avantaj = 1

elif x == cmaaj:

avantaj += 1

else:

avantaj -= 1

if avantaj == 0:

return None

elif L.count(cmaaj) > len(L) // 2:

return cmaaj

return None

varianta 5

=> O(m)

Alg Bayer - Moore
(1981)

② Optim: plec din stg și dr. listei → ←

Dacă

[L[dr] + L[stg] > s => dr -= 1

L[dr] + L[stg] < s => st += 1

L[dr] + L[stg] = s => găsi pereche și dr -= 1 și st += 1

închide stg și dr: ↗

O(m)