

1) Cate inversiuni are un vector ?

i) 3 4 1 2 5 -> are 4 inversiuni (3 1), (3 2), (4 1), (4 2)

ii) <https://infoarena.ro/problema/inv>

iii) <https://leetcode.com/problems/global-and-local-inversions/>

Bubble sort! $O(n^2)$

```
for (i = 1 -> n)
```

```
  for (j = 1 -> n-1)
```

```
    if(v[j] < v[j+1]) {
```

```
      swap(v[j], v[j+1]);
```

```
      nr++;
```

```
    }
```

```
  return nr;
```

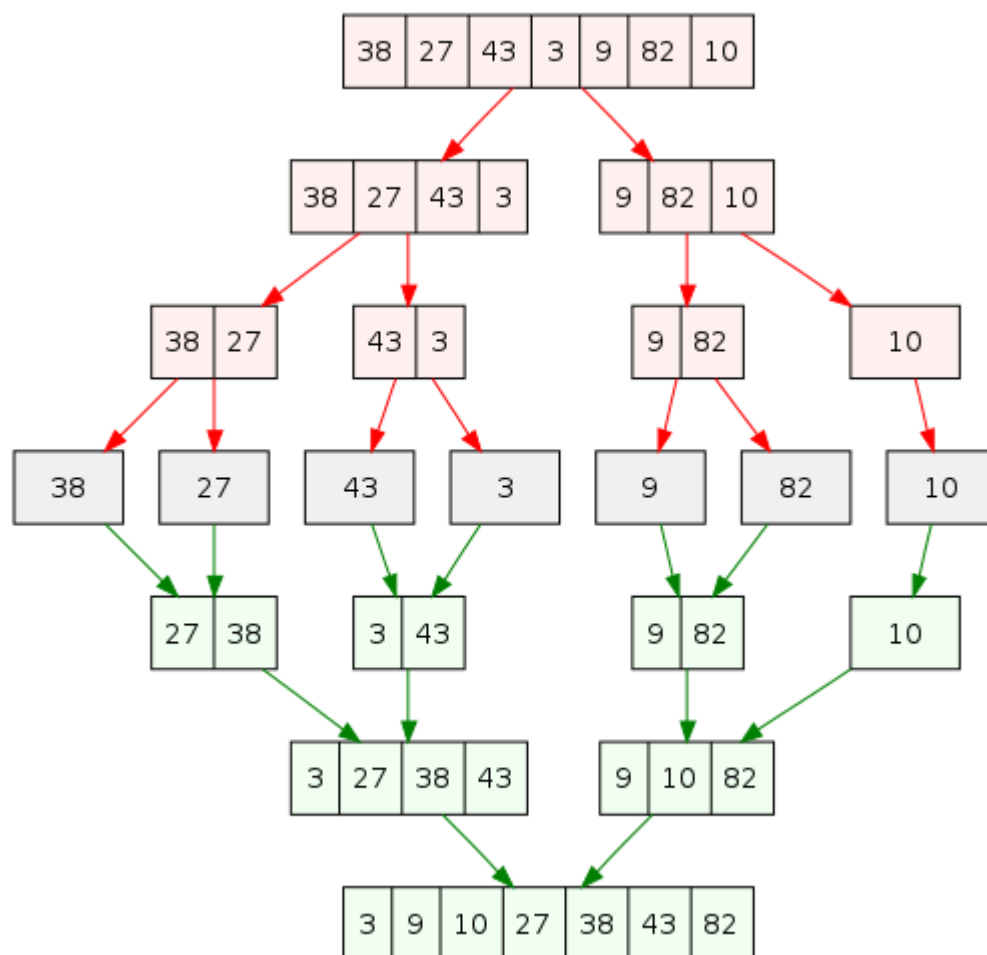
```
for (i = 1 -> n-1)
```

```
  for ( j = i+1 -> n)
```

```
    if( v[j] < v[i]) nr++;
```

```
return nr;
```

4 2 3 1 5 -> 5 inversiuni (4, 1) (2,1) (3,1) (4,2) (4,3)



Merge sort -> numărăm inversiunile la interclasare.

Complexitate $O(n \log n)$

2) Se da un vector cu n elemente **sortate**. Găsiți cate perechi de numere au suma K.

a) Dar daca numerele nu sunt sortate?

b) Daca nu putem folosi memorie suplimentara decat $O(1)$?

1 2 10 12 14 15 16 16 16 16 17 4 4 4 6 8

K = 20

Solutii:

1. Cautare binara Pentru fiecare element caut binar pe $K - v[i]$... Complexitate $O(n \log n)$.
2. Folosim 2 indici. Plasam un indice pe prima pozitie, un indice pe ultima pozitie. Daca suma e prea mica mutam indicele din stanga o pozitie spre dreapta. Altfel mutam indicele din dreapta o pozitie spre stanga. Daca suma e exact K adunam 1. Complexitate $O(n)$
3. Tabele Hash sau Vectori de Frecventa $O(n)$ cu $O(n)$ memorie nu trebuie sa fie sortat vectorul.

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20
1	1		3		1		1		1		1		1	1	4	1			

```
unordered_map<int,int> fr;
```

```
for ( i = 0->n)
```

```
    fr[v[i]]++;
```

```
for ( i = 0 ->n)
```

```
    if(v[i] < S/2)
```

```
        nr += fr[S-i];
```

3) Se da un vector inițial sortat cu n elemente care a fost permutat circular de un număr necunoscut de ori. Găsiți cel mai mare element!

i) 4 54 62 71 88 90 110 1 2 3 -> 110

Solutii:

1. Parcurgem element si gasim primul element care e urmat de un element mai mic. El e solutia. Daca nu gasim nici un element atunci este ultimul element. Complexitate $O(n)$
 - a. Ar putea fi eficienta $O(k)$ daca stim ca numarul de rotatii e mic
2. Cautam maximul clasic ... $O(n)$..
3. Facem o cautare binara normala dar speciala :) pentru ca trebuie sa compar elementul curent cu $V[0]$. Daca elementul este mai mare -> ma uit in dreapta altfel ma uit in stanga...

Cautare binara bazata pe puteri a lui 2

```
class Solution {
```

```
public:
```

```
    int search(vector<int>& nums, int target) {
```

```
        int max_step = (1 << 13);
```

```
        int poz = 0;
```

```
        while (max_step) {
```

```
            if (poz + max_step < nums.size() && nums[poz + max_step] <= target)
```

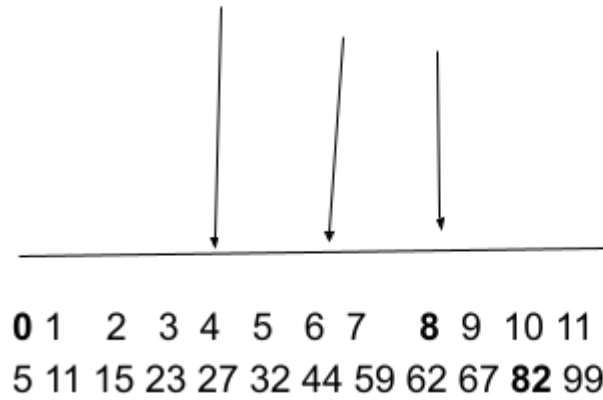
```
                poz += max_step;
```

```
            max_step /= 2;
```

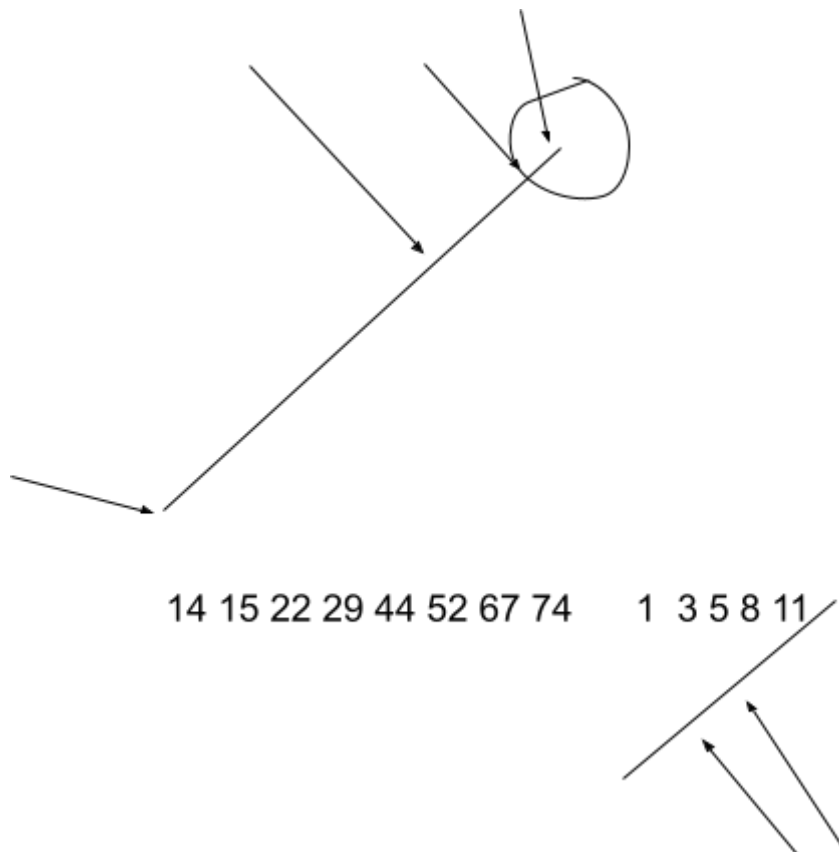
```

    }
    if (nums[poz] == target) return poz;
    return -1;
}
};

```



cea mai mare valoare mai mica ca 57



4a) Se dau 2 șiruri de caractere sunt ele anagrame ?
 {aer, era, rea}
 {annnr, rnann}

SD

SEBASTIAN DANCAU 5:47 PM

```
dict = {chr(c):0 for c in range(ord('a'),ord('z')+1)
cuv1 = 'aec'
cuv2 = 'era'

if len(cuv1)!=len(cuv2):
    print('Nu sunt anagrame')
    exit()

for c in cuv1:
    dict[c] += 1
for c in cuv2:
    dict[c] -= 1
for key in dict.keys():
    if dict[key] != 0:
        print('Nu sunt anagrame')
        exit()

print('Sunt anagrame')
```

Complexitate $O(\text{lungime cuvânt})$

a)

b) `return sort(a) == sort(b)`4b) Se dau n cuvinte cate grupari de anagrame avem ?

- ana, pana, naa, leme, mele, eelm, napa, aan, papa

4 grupari

- ana, naa, aan
- pana, napa
- leme mele, eelm
- papa

fără soluție...

5) Tema optionala (adusa fizic pe foaie)...

Se dau $n \leq 10^7$ numere mai mici ca $< 10^9$ nesortate gasiti cele mai apropiate numere:

1 9 6 4 5

-> 3 (intre 6 si 9 si 1 si 4) este diferenta 3 cea mai mica intre 2 numere consecutive dupar sortare (1 4 5 6 9)

Se cauta complexitate mai buna de $O(n \log n)$.