

La tecnica **Greedy** è utile per problemi dove occorre trovare il valore più basso o più alto, il migliore per una certa grandezza. Per risolverli è necessario utilizzare:

- il **sort** (se le grandezze sono statiche e un ordinamento iniziale è sufficiente)
- altrimenti le **code con priorità** che consentono di considerare ogni volta l'elemento migliore

esempio: **problema di sequenziamento di lavori**

Non sempre l'ottimo locale risulta l'ottimo assoluto per il problema (es: **problema di cambio di denaro**)

p.31 rappresentazione in pseudocodice degli algoritmi Greedy

inizialmente S (soluzioni) è un insieme vuoto, invece C (candidati) è pieno (diverso da vuoto)

while (S non è completo AND C diverso da vuoto)

considerare un candidato

ponendolo in X e togliendolo dall'insieme C

se l'insieme delle Soluzioni S unito al candidato X è ammissibile

allora aggiungere il candidato X all'insieme S delle Soluzioni

p.34 **problema di sequenziamento lavori**

Esempio 3 50 100
 3 3+50 153 3 + 53 + 153 = 209
 $t_1 = 50 \text{ msec}, t_2 = 100 \text{ msec}, t_3 = 3 \text{ msec}$

Dei 6 possibili ordinamenti, il migliore è evidenziato in rosso

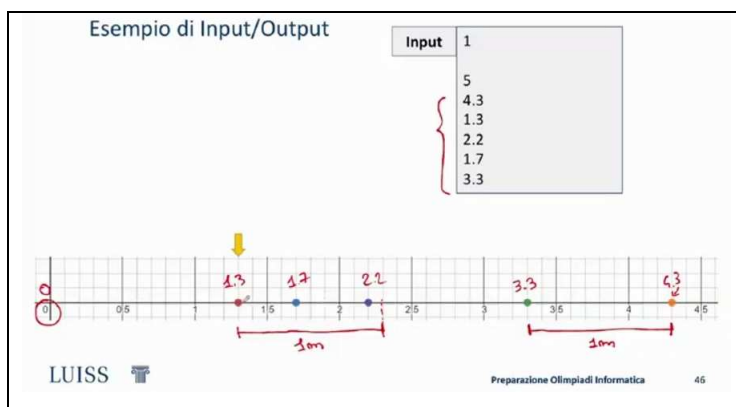
Ordine	T(1)	T(2)	T(3)	T
1 2 3	50 + (50 + 100) + (50 + 100 + 3)			msec = 353 msec
1 3 2	50 + (50 + 3) + (50 + 3 + 100)			msec = 256 msec
2 1 3	100 + (100 + 50) + (100 + 50 + 3)			msec = 403 msec
2 3 1	100 + (100 + 3) + (100 + 3 + 50)			msec = 356 msec
3 1 2	3 + (3 + 50) + (3 + 50 + 100)			msec = 209 msec
3 2 1	3 + (3 + 100) + (3 + 100 + 50)			msec = 259 msec

può risultare costoso generare tutte le permutazioni possibili degli N lavori e non è necessario cercarle
 esempio: 3 lavori da 50, 100 e 3 msec
 in questo caso con un **sort** iniziale la cui complessità è solo $O(n \log n)$ la somma viene minimizzata ad ogni passo

p.41 **problema Irrigazioni**

viene naturale considerare l'ordine crescente delle distanze delle piante dall'origine

e utilizzare i singoli tubi da 1 metro per irrigare le piante vicine a partire da quella più vicina ad O



```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
int main(){
    int T;
    cin >> T;
    for(int t=1;t<=T;t++){
        long long int N;
        cin >> N;
        vector<double>A(N);
        for(long long int i=0;i<N;i++){
            cin >> A[i];
        }
        sort(A.begin(),A.end());
        double mas=0;
        long long int ris=0;
        for(long long int i=0;i<N;i++){
            if(mas<A[i]){
                mas=A[i];
                ris+=1;
            }
        }
        cout << "Case #" << t << ": " << ris << "\n";
    }
}
```

p. 48 problema **turni di guardia**

la prof. segnala che il doppio ciclo della soluzione proposta potrebbe non essere efficiente

p. 68 problema **Bonifici**

Esempio di Input/Output

Input: 2
300
1200
700

Assunzioni:
 - $1 \leq T \leq 100$
 - $1 \leq N \leq 10^6$
 - $100 \leq p_i \leq 10^6$ per ogni $i = 1, \dots, N$
 - $p_i \times 100 = 0$ per ogni $i = 1, \dots, N$

```

#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
int main() {
    int T;
    cin >> T;
    for (int t=1; t<=T; t++) {
        priority_queue<long long int> q;
        long long int N;
        cin >> N;
        for (long long int i=0; i<N; i++) {
            long long int c;
            cin >> c;
            q.push(-c/100);
        }
        long long int r=0;
        while (q.size() > 1) {
            long long int A, B;
            A = q.top(); q.pop();
            B = q.top(); q.pop();
            r += A+B;
            q.push(-(A+B));
        }
        q.pop();
        cout << "Case #" << t << ": " << r << "\n";
    }
}
            
```

Cambia lo scenario ma questo problema si riconduce ad una soluzione simile a quella vista per somme costose.

Conviene usare una **codice con priorità** che però estrae (e toglie) sempre il massimo valore.

Per ottenere i valori in ordine crescente, basta renderli tutti negativi prima di caricarli nella **codice con priorità**

- 1200 < -700 < -300 quindi estrarrà prima -300

La struttura **codice con priorità** gestisce gli ordinamenti in modo economico e trasparente per l'utente ed è ottima per problemi che richiedono ordinamenti continui dei dati che cambiano dinamicamente.

p. 72 problema **Sbarramento tattico**

le armate devono essere distribuite su colonne diverse della riga r (es: $r=3$) con il minimo di spostamenti

Va solo calcolato il costo minimo per spostare tutte le armate alla riga r , non occorre FARE gli spostamenti, ma solo immaginare che esista una sequenza di passi per spostare le armate;

occorre solo calcolare le distanze; considerare le armate in un certo ordine e spostare una armata nella colonna vicina libera; quante armate ci sono sulla stessa colonna?

bisogna spostare una armata trovando la prima colonna libera

soluzione della professoressa

```

1- /* Innanzitutto calcola il costo per spostare tutti
2- nella riga R, poi aggiunge (greedy) il costo per
3- spostare l'i-esima truppa dal basso in posizione i */
4
5- #include <stdio.h>
6
7- #define MAXN 512
8
9- int Count[MAXN];
10- int N, R;
11
12- int main() {
13-     FILE *fin, *fout;
14-     int i, j, Row, Col, SOL;
15
16-     fin = fopen("input.txt", "r");
17-     fout = fopen("output.txt", "w");
18
19-     R--;
            
```

```

21     SOL = 0;
22-    for (i = 0; i < N; i++) {
23-        Row--, Col--;
24-        SOL += abs( Row - R );
25-        Count[Col]++;
26-    }
27-    for (i = j = 0; i < N && j < N; ) {
28-        if (Count[i] == 0) i++;
29-        else {
30-            SOL += abs( i - j );
31-            Count[i]--;
32-            j++;
33-        }
34-    }
35-    fprintf(fout, "%d\n", SOL);
36-    return 0;
37- }
            
```