



Universitatea
Transilvania
din Brașov
FACULTATEA DE MATEMATICĂ
ȘI INFORMATICĂ

UNIVERSITATEA TRANSILVANIA DIN BRASOV
FACULTATEA DE MATEMATICĂ SI INFORMATICA
PROGRAMUL DE STUDII - INFORMATICA



Universitatea
Transilvania
din Brașov

ALGORITMI FUNDAMENTALI
Determinarea accelerației maxime a unui autovehicul
utilizând tehnica Divide et Impera
-proiect-

STUDENT:
Opriș Andrei Ioan

BRAȘOV
2020

CUPRINS

1 Enunțul problemei.....	3
2 Explicație rezolvare	3
2.1 Contextul problemei	3
2.2 Utilizarea unui algoritm pentru a transforma un set de date (vectori) într-un sigur set(vector) ...	3
2.2.1 Analiza Complexității	4
2.3 Utilizarea algoritmului Quicksort pentru sortarea vitezelor	4
2.3.1 Analiza complexității algoritmului QuickSort	6
2.4 Determinarea accelerației	7
2.5 Determinarea accelerației maxime	7
3 Execuție.....	8
3.1 Programul	8

1 Enunțul problemei

Unui inginer i se dau mai multe seturi de date constând în valori ale vitezei unui autovehicul în urma unor teste.

Inginerul trebuie să sorteze crescător valorile vitezelor pentru a determina accelerația autovehiculului într-un interval de 2 valori succesive ale vitezelor măsurate, după care să determine accelerația maximă.

Accelerația se va determina utilizând următoarea formulă:

- $\text{accel} = (\text{vitezaActuală}^2 - \text{vitezaPrecedentă}^2) / (2 \cdot \text{Spațiu})$

2 Explicație rezolvare

2.1 Contextul problemei

Având tabelul de mai jos realizat în urma unui test de măsurare a vitezelor unui autovehicul, unui inginer îi este dată sarcina de a sorta crescător vitezele măsurate folosind un program bazat pe tehnica Divide et Impera.

tabelul 2.1

Nr. măsurătoare	Viteza [m/s]			
1	5	7	15	18
2	1	8	9	17
3	1	4	7	7

După sortarea crescătoare a vitezelor, acesta trebuie să determine accelerația autovehiculului pentru 2 viteze măsurate succesive – utilizând formula:

$$a = \frac{v_{\text{actual}}^2 - v_{\text{precedent}}^2}{2 \cdot \text{Spatiul}} \quad (2.1)$$

După care să afle accelerația maximă a autovehiculului – utilizând un program de tip Divide et Impera.

2.2 Utilizarea unui algoritm pentru a transforma un set de date (vectori) într-un singur set(vector)

Pentru tabelul 2.1 trebuie să se realizeze un program ca pentru k seturi de măsurători fiecare de mărime n , acestea să fie unite într-un singur set de date (vector).

- **Input:** viteze[][NrVitezePerSet] = {{5, 7, 15, 18}, {1, 8, 9, 17}, {1, 4, 7, 7}}
- **Output:** viteze[] = {5, 7, 15, 18, 1, 8, 9, 17, 1, 4, 7, 7}

```
int numarVitezePerSet = NrVitezePerSet;
vector<float> vectorVitezeSortate;

// Determinarea numarului de seturi de date pentru viteze
int numarSeturiViteze = sizeof(vectorViteze) /
sizeof(vectorViteze[0]);

void MergeDate(vector<float>& vectorVitezeSortate, float
vectorViteze[][NrVitezePerSet], int numarVitezePerSet, int numarSeturiViteze)
{
    for (int indexLinii = 0; indexLinii < numarSeturiViteze; ++indexLinii)
    {
        for (int indexColoane = 0; indexColoane < numarVitezePerSet;
++indexColoane)
        {
            vectorVitezeSortate.push_back(vectorViteze[indexLinii][indexColoane]);
        }
    }
}
```

2.2.1 Analiza Complexității

- Timp de execuție: $O(N * k * \log(N * k))$
 - Numărul total de viteze este dat de $\text{numarVitezePerSet} * \text{numarSeturiViteze}$ de unde rezulta timpul de execuție: $O(\text{NrVitezePerSet} * \text{numarSeturiViteze} * \log(\text{NrVitezePerSet} * \text{numarSeturiViteze}))$
- Complexitate: $O(N * k)$.
 - Pentru a reține toate seturile de date într-un singur vector complexitatea algoritmului este: $O(\text{NrVitezePerSet} * \text{numarSeturiViteze})$

2.3 Utilizarea algoritmului Quicksort pentru sortarea vitezelor

QuickSort-ul este un algoritm de tip Divide et Impera care preia un element drept pivot și partiționează vectorul dat în funcție de acel pivot.

Rolul partiționării este ca pentru un vector dat și un element "x" din acel vector luat drept pivot, toate elementele din vector care sunt mai mici decât x să fie puse înaintea lui x, iar elementele mai mari decât x să fie puse după elementul x, într-un timp liniar.

- Pseudocodul algoritmului recursiv QuickSort

```

procedure Partiționare {Partiționează tabloul a[s..d]}
*selectează elementul x (de regulă de la mijlocul
                        intervalului de partiționat)

repetă
    *caută primul element a[i]>x, parcurgând
        intervalul de la stânga la dreapta
    *caută primul element a[j]<x, parcurgând
        intervalul de la dreapta la stânga
    dacă i<=j atunci
        *interschimbă pe a[i] cu a[j]
până când parcurgerile se întâlnesc (i>j)

procedure QuickSort(s,d);
*partiționează intervalul s,d față de Mijloc
dacă există partiție stânga atunci
    QuickSort(s,Mijloc-1)
dacă există partiție dreapta atunci
    QuickSort(Mijloc+1,d);
  
```

Fig. 1 – Pseudocodul algoritmului QuickSort – sursa – Lect. Dr. A. Băicoianu - Curs Algoritmi Fundamentali Alte sortări: Sortarea rapida (QuickSort), si Bucket Sort Universitatea Transilvania din Braşov Facultatea de Matematica , si Informatica 2020

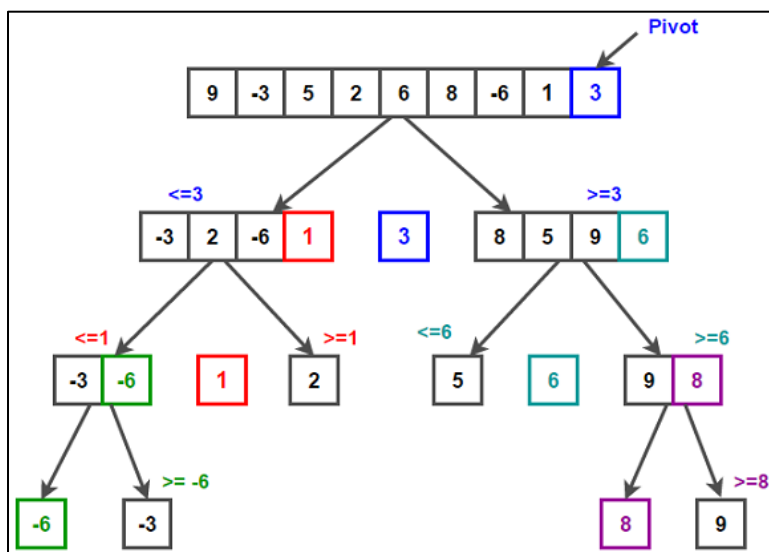


Fig. 2 – Schema logica de funcționare a algoritmului QuickSort – sursa - <https://www.techiedelight.com/quicksort/>

2.3.1 Analiza complexității algoritmului QuickSort

Timpul de execuție este dat de următoarea relație:

$$T(n) = T(k) + T(n - k - 1) + \theta(n) \quad (2.2)$$

,unde:

- $T(k)$, $T(n - k - 1)$ – sunt terminii pentru apelarea recursive
- $\theta(n)$ – termenul pentru partiționare (executat în timp liniar)

În funcție de partiționare pot exista trei cazuri:

- **Cazul cel mai defavorabil** – unde partiționarea alege ca și element de pivot cel mai mare sau cel mai mic element din vector. Considerând Fig. 2 drept strategie în care ultimul element este ales drept pivot, cel mai defavorabil caz ar fi cel în care vectorul este deja sortat crescător sau descrescător, astfel complexitatea algoritmului este:

$$\begin{aligned} T(n) &= T(0) + T(n - 1) + \theta(n) \\ T(n) &= T(n - 1) + \theta(n) \\ T(n) &= \theta(n^2) \end{aligned} \quad (2.3)$$

- **Cazul cel mai favorabil** – unde partiționarea alege ca și element de pivot elementul din mijloc al vectorului, iar astfel complexitatea algoritmului este:

$$T(n) = 2T\left(\frac{n}{2}\right) + \theta(n) \quad (2.4)$$

Folosind cazul 2 din Teorema Master, complexitatea este de forma:

$$T(n) = \theta(n \cdot \log n) \quad (2.5)$$

- **Cazul mediu** – unde trebuie luat în considerare toate permutările posibile dintr-un vector și calculat timpul necesar pentru fiecare permutare. Considerând o procedură de partiționare în care 90% din elemente sunt puse într-o parte, iar restul de 10% în cealaltă parte, avem următoarea complexitate

$$\begin{aligned} T(n) &= T\left(\frac{9n}{10}\right) + T\left(\frac{n}{10}\right) + \theta(n) \\ T(n) &= \theta(n \cdot \log n) \end{aligned} \quad (2.6)$$

2.4 Determinarea accelerației

După ce vitezele au fost sortate crescător, rezultatul este un vector de forma:

- 1 4 5 7 7 7 8 9 15 17 18

Utilizând vectorul de mai sus, se aplica formula 2.1 pentru a determina accelerația vehiculului pentru 2 viteze succesive. De unde va rezulta un nou vector de accelerații având următoarea forma:

- Accelerațiile calculate sunt $[m/s^2]$:
- 0.75 0.45 1.2 0 0 0.75 0.85 7.2 3.2 1.75

2.5 Determinarea accelerației maxime

După ce au fost determinate accelerațiile pentru 2 viteze succesive datele de intrare pentru determinarea accelerației maxime utilizând un program de tip Divide et Impera sunt:

- **Input:** { 0.75, 0.45, 1.2, 0, 0, 0.75, 0.85, 7.2, 3.2, 1.75 } m/s^2
- **Output:** 7.2 m/s^2

```
float Maxim(vector<float> vector, int index, int l)
{
    float max;
    if (index >= l - 2)
    {
        if (vector[index] > vector [index + 1])
            return vector[index];
        else
            return vector [index + 1];
    }
    max = Maxim (vector, index + 1, l);
    if (vector[index] > max)
        return vector[index];
    else
        return max;
}
```

Pentru a determina maximul vom folosi o funcție recursivă în care vom verifica dacă maximul se afla în partea stângă a vectorului – prin următoarea condiție: `if (vector[index] > vector[index+1].)` – după care se returnează valoarea.

După ce s-a terminat de verificat dacă maximul se afla în partea stângă a vectorului urmează verificarea în partea dreaptă a vectorului. Acest lucru se face prin apelarea recursivă a funcției pentru indexul curent al vectorului: `max = Maxim (vector, index + 1, l)`. După care se va introduce o condiție de verificare dacă elementul din partea dreaptă a vectorului este cel maxim – `if (vector[index] > max)` – iar la sfârșit se va returna valoarea maximă.

3 Execuție

3.1 Programul

* D_I_viteze.cpp : Unui inginer i se dau mai multe seturi de date constând in valori ale vitezei unu autovehicul in urma unor teste.

Inginerul trebuie sa sorteze crescător valorile vitezelor pentru a determina accelerația autovehiculului într-un interval de 2 valori succesive ale vitezelor măsurate, după care sa determine accelerația maxima.

Accelerația se va determina utilizând următoarea formula:

$$\bullet \text{ accel} = (\text{vitezaActuală}^2 - \text{vitezaPrecedentă}^2) / (2 * \text{Spațiu})$$

*/

```
#include <iostream>
#include <math.h>
#include <cmath>
#include <bits.h>
#include <vector>
#include <iomanip>
using namespace std;
#define NrVitezePerSet 4
#define Spatiu 10

void MergeDate(vector<float>& vectorVitezeSortate, float vectorViteze[][NrVitezePerSet],
int numarVitezePerSet, int numarSeturiViteze)
{
    for (int indexLinii = 0; indexLinii < numarSeturiViteze; ++indexLinii)
    {
        for (int indexColoane = 0; indexColoane < numarVitezePerSet;
++indexColoane)
        {
            vectorVitezeSortate.push_back(vectorViteze[indexLinii][indexColoane]);
        }
    }
}

void Swap(float* a, float* b)
{
    float t = *a;
    *a = *b;
    *b = t;
}

int Partitionare(vector<float>& vector, int low, int high)
{
    int pivot = vector[high];
    int indexElementMic = (low - 1);

    for (int indexPart = low; indexPart <= high - 1; ++indexPart)
    {
        if (vector[indexPart] < pivot)
        {
            indexElementMic++;
            Swap(&vector[indexElementMic], &vector[indexPart]);
        }
    }
}
```



```

    }
    }
    Swap(&vector[indexElementMic + 1], &vector[high]);
    return (indexElementMic + 1);
}

void QuickSort(vector<float>& vector, int low, int high)
{
    if (low < high)
    {
        int indexPartitionare = Partitionare(vector, low, high);
        QuickSort(vector, low, indexPartitionare - 1);
        QuickSort(vector, indexPartitionare + 1, high);
    }
}

void AfisareVector(vector<float> vector)
{
    for (int indexViteze = 0; indexViteze < vector.size(); ++indexViteze)
    {
        cout << vector[indexViteze] << " ";
    }
    cout << "\n";
}

void CalculVectorAcceleratie(vector<float> vectorVitezeSortate, vector<float>&
vectorAcceleratii)
{
    cout << "Acceleratiile calculate sunt [m/s^2] : " << "\n";
    for (int indexViteze = 0; indexViteze < vectorAcceleratii.size() - 1;
++indexViteze)
    {
        vectorAcceleratii[indexViteze] = ((vectorVitezeSortate[indexViteze + 1] *
vectorVitezeSortate[indexViteze + 1]) - (vectorVitezeSortate[indexViteze] *
vectorVitezeSortate[indexViteze])) / (2 * Spatiu);
        cout << vectorAcceleratii[indexViteze] << " ";
    }
    cout << "\n";
}

float Maxim(vector<float> vector, int index, int l)
{
    float max;
    if (index >= l - 1)
    {
        if (vector[index] > vector[index + 1])
            return vector[index];
        else
            return vector[index + 1];
    }
    max = Maxim(vector, index + 1, l);

    if (vector[index] > max)
        return vector[index];
}

```

```

        else

            return max;
    }

int main()
{
    // Datele de intrare
    float vectorViteze[][NrVitezePerSet] = { { 5, 7, 15, 18 },
                                                { 1, 8, 9, 17 },
                                                { 1, 4, 7, 7 } };

    int numarVitezePerSet = NrVitezePerSet;
    vector<float> vectorVitezeSortate;

    // Determinarea numarului de seturi de date pentru viteze
    int numarSeturiViteze = sizeof(vectorViteze) / sizeof(vectorViteze[0]);

    // procesare date viteza autovehicul
    MergeDate(vectorVitezeSortate, vectorViteze, numarVitezePerSet,
numarSeturiViteze);
    QuickSort(vectorVitezeSortate, 0, vectorVitezeSortate.size() - 1);
    cout << "Vitezele sortate crescator sunt [m/s] : " << "\n";
    AfisareVector(vectorVitezeSortate);

    // procesare date acceleratie autovehicul
    vector<float> vectorAcceleratii(vectorVitezeSortate.size());
    CalculVectorAcceleratie(vectorVitezeSortate, vectorAcceleratii);
    cout << "Acceleratia maxima este : " << Maxim(vectorAcceleratii, 0,
vectorAcceleratii.size()) << " m/s^2" << "\n";

    return 0;
}

```

