

Laborator_05

Sorting Algorithm

Bubblesort

-> $O(n^2)$
-> daca nu pui \geq e stabil

ShakerSort

-> e stabil

Selectionsort

-> cautam sa mutam minimul pe prima pozitie in tot array-ul
->

InsertionSort

->

1 4 5 3 2

1 4 3 5 2

1 3 4 5 2

1 3 4 2 5

1 3 2 4 5

1 2 3 4 5

ShellSort

-> e cumva legat de Insertion Sort
-> ia termenii mai mari decat elementul de pe pozitia curenta si ii schimba
-> $O(n^2)$ ca toate de pana acum
-> Este stabil ? Nu este stabil pentru ca avem gap ul

CountingSort

```
-> O(n)
-> se face vector de frecventa cu val maxim elemente
-> se aduna nr elementelor din vectorul de frecventa ( de ex primele n) si
se afla pozitia celui de-al n - 1 lea termen, indiferent de ce tip de vector
sortam
-> se incepe cu un for din dreapta
```

Aplicatie laborator 5

Scietii in C

```
struct Msg{
unsigned int prio;
char payload[256];
unsigned long size;
char rq; // 0 sau 1
}
```

Fa Insertion Sort

- > rq 0 inainte de rq 1
- + descrescator dupa prioritate(daca au acelasi rq)
- + crescator dupa size(daca au rq si prio egale)
- + alfabetic dupa payload(daca au toate restul campurilor egale)

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>

typedef struct Msg {
    unsigned int prio;
    char payload[256];
    unsigned long size;
    char rq; // asta poate fi 0 sau 1
}Msg_t;

/*

void insertion_sort(tip_element a[], int n)
{
    int i, j;
    tip_element tmp;
```

```

        for (i = 1; i < n; i++)
        {
            tmp = a[i];
            for (j = i; (j > 0) && (tmp.cheie < a[j - 1].cheie); j--)
                a[j] = a[j - 1];
            a[j] = tmp;
        }
    }
}
*/

```

```

int cmp(Msg_t a, Msg_t b) {
    if (a.rq != b.rq) {
        return a.rq - b.rq;
    }
    if (a.prio != b.prio) {
        return b.prio - a.prio; //descrescator dupa prioritate
    }
    if (a.size != b.size) {
        return a.size - b.size;
    }

    return strcmp(a.payload, b.payload);
}

```

```

void insertion_sort(Msg_t *arr, int n) {
    int i, j;

    Msg_t tmp;

    for (i = 1; i < n; i++) {
        tmp = arr[i];

        for (j = i; (j > 0) && cmp(tmp, arr[j - 1]) < 0; j--) {
            arr[j] = arr[j - 1];
        }

        arr[j] = tmp;
    }
}

```

```

void printArray(Msg_t* arr, int n) {
    for (int i = 0; i < n; i++) {

```

```

        printf("rq: %d < - > prio: %u < - > size: %lu < - > payload:
%s\n", arr[i].rq, arr[i].prio, arr[i].size, arr[i].payload);
    }

}

int main(void) {
    struct Msg messages[] = {
        {5, "AA", 120, 1},
        {3, "BA", 100, 0},
        {7, "AB", 50, 0},
        {3, "CD", 100, 0},
        {4, "DC", 120, 1}
    };

    int n = sizeof(messages) / sizeof(messages[0]);

    printf("Array inainte de sortare : \n");

    printArray(messages, n);

    insertion_sort(messages, n);

    printf("\n Array dupa de sortare : \n");

    printArray(messages, n);

    return 0;
}

```

Laborator 6

Heapsort -> pereche cu SelectionSort(dar asta e mai slab)

```

-> imbunatatire la selection sort
-> de n ori gasim minimul / maximul
-> avem timp logaritmic
->  $N * \log_2 N$  pentru construire
-> nu este prea stabil

```

Quicksort

```
|42|17|9|5|0|3|8|59|2|15|1|
```

- > cea mai nășpa complexitate pe care o poate avea este $O(n^2)$;
- > best case poate fi când este nimerita mediana și este $O(n * \log n)$;
- > mediana se apropie de $O(n)$;
- > este stabil

Binsort

- > îl putem folosi doar dacă sortăm numere de la 0 la $(n - 1)$

```
| 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 |  
|-----|  
| 3 | 6 | 0 | 5 | 7 | 2 | 1 | 4 |
```

RadixSort -> interschimbare SAU -> direct

```
typedef struct Student{  
    int nota;  
    char gen;  
    char *nume;  
}Student_t;
```

- > $O(N * (\text{nr biti} / (\text{sizeof(grupare)})))$;
- > trade folosesc mai multă memorie și ai o complexitate mai bună
- > este stabil, face counting sort-uri

```
int getBit(int x, int b){  
    if(x & (1 << b)){  
        return 1;  
    }  
    return 0;  
}
```

```
int getBit(int x, int b){  
    return !(x && (1 << b));  
}
```

-> daca vreau sa fie o grupare de biti cu cate g biti

```
int getBit(int x, int b, int g){  
    return x >> b * g & ~(~0 << g);  
}
```

Mergesort

- > $O(N)$ ca si complexitate
- > clasica interclasare
- > ai nevoie de doua tablouri deja sortate
- > saptamana viitoare vom vorbi tot de mergesort