

EXAMEN STRUCTURI DE DATE

Subiectul 1

1. Se consideră secvențele $S_1=\{2,7,8,10\}$ și $S_2=\{1,3,4,5\}$.
- 0,2p a) Care este rezultatul interclasării lui S_1 cu S_2 ?
- 0,4p b) Care este ordinul de operații pentru interclasarea a două mulțimi de n elemente fiecare? $O(n)$
- 0,4p c) Care este ordinul de operații pentru căutarea unei valori într-o mulțime sortată cu n elemente? $O(\log n)$
2. Fie B un arbore binar cu n noduri în care, pentru fiecare nod, subarboarele stâng are același număr de noduri cu subarboarele drept. Să se arate că $n+1$ este o putere a lui 2.
Să se arate că $n+1$ este o putere a lui 2.
3. Structura de date vector unidimensional sortat (**SortArray**):
- 0,2p • exemplu
- 0,2p • declarație structură de date **C++** (cu **Template**),
- 0,8p • implementarea metodei de căutare
- 0,8p • analiza algoritmului de cautare
4. Sortarea prin selecție:
- 0,4p • exemplu,
- 1,0p • implementare C++,
- 0,6p • ordinul de operații (fara demonstrație) $O(n^2)$
5. Fie T_{i+1} numărul de biți care se schimbă în reprezentarea binară a lui i când se generează succesorul său $i+1$. Să se determine $\sum_{i=0}^{n-1} T_i$.
6. Pentru un arbore binar, scrieți o metodă:
- 1,0p
- int** BTree::getNumDegree1();
- care determină numărul de noduri de grad 1 din arbore

TOTAL: 9p+1p oficiu=10p

0,2 ① a) Rezultatul interclasării este: $\{1, 2, 3, 4, 5, 7, 8, 10\}$
 b) $O(n)$

0,4 c) $O(\log_2 n)$ - lista de sortare
 Pentru fiecare valoare din lista de sortare
 $O(\log_2 n)$

2p. ② Numărul maxim de noduri dintr-un arbore de adâncime k (adică are k nivele) este $2^k - 1$.
 Din datele problemei avem nr. de noduri = $n \Rightarrow$
 $\Rightarrow n = 2^k - 1 \Rightarrow (n+1 = 2^k)$

③ Un exemplu de vector sortat este $v = (3, 4, 7, 8, 12, 20, 29)$
 Clasa `SortArray` nu are încă dată nouă ci doar
 adaugă metode noi clasei `Array` pe care o moștenește.
 Aceste metode sunt:
 (i) adaugă o valoare constantă
 (ii) șterge o valoare
 (iii) interclasează vectorul curent cu un vector `sa`.
 (iv) inserează o valoare în vectorul curent.
 (v) inserează succesiv toate valorile unui vector sortat
 "sa" în vectorul curent
 (vi) elimină o valoare din vectorul curent
 (vii) elimină succesiv toate valorile vectorului "sa"
 din vectorul curent
se implementează astfel:

```
template < class T >
```

```
class SortArray: public Array<T>
```

```
{
```

```
public:
```

```
SortArray & addValue (T const & val);
```

```
SortArray & RemoveVal (T const & val);
```

```
SortArray & merge (SortArray<T> const & sa);
```

```
SortArray & operator+ (T const & val);
```

```
SortArray & operator+ (SortArray<T> const & sa);
```

```
SortArray & operator - (T const & val);
SortArray & operator - (SortArray<T> & sa);
int findValue (T const & val);
};
```

Obs. Toate metodele din SortArray au $T(n) \in O(n)$.
 Metoda findValue caută binar în vectorul sortat valoarea val și returnează poziția acestuia dacă o găsește și -1 în caz contrar.
 Căutarea se face astfel

```

      |-----|
left=0      mid = (left+right)/2      right=length-1
```

Dacă $val \in [left, mid]$ atunci $right$ devine $mid-1$.

Dacă $val \in (mid, right]$ atunci $left$ devine $mid+1$.

Algoritmul se continuă până $right < left$.

```
template < class T >
int SortArray<T>::findValue (T const & val)
{
```

```
    int left=0, right=length-1, mid;
    while (left <= right)
```

```
    {
```

```
        mid = (left+right)/2;
```

```
        if (data[mid] < val
```

```
            left = mid+1;
```

```
        else
```

```
            { if (data[mid] > val )
```

```
                right = mid-1;
```

```
            else.
```

```
                return mid;
```

```
            }
```

```
    }
```

```
    return -1; // nu s-a găsit valoarea.
```

```
}
```

Analiza algoritmului de cântare:

Dacă notăm cu k_2 numărul de cântări și k_1 constantă ce provine din algoritmul de sortare Heapsort atunci în cazul folosirii algoritmului de cântare binară avem

$$T_B(n) = (k_1 n + k_2) \cdot \log_2 n.$$

Dacă nu am fi folosit cântarea binară atunci

$$T_S(n) = k_2 \times \frac{n}{2}$$

Observăm că dacă $k_2 \cdot \frac{n}{2} > (k_1 n + k_2)$ atunci este preferabilă cântarea Binară.

(4) Sortarea prin selecție

Presupunem cunoașterea șirului înaintea de a începe sortarea. Principiul este următorul:

Pas 1: se află minimumul șirului $\{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ și se trece acest șir pe poziția 1.

Pas 2: se află minimumul șirului $\{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ minimumul anterior și se trece pe poziția a-ii-a.

Se continuă algoritmul până la epurarea șirului. Acest algoritim are $T(n) \in O(n^2)$.

Exemplu: Fie șirul $a = \{8, 3, 5\}$

Pas 1
 $\min\{8, 3, 5\} = 3 \Rightarrow \text{poz}[0] = 3$
 $\min\{8, 5\} = 5 \Rightarrow \text{poz}[1] = 5$

$\text{poz}[2] = 8.$

$\text{poz} = (3, 5, 8)$ vectorul sortat.

Acest algoritim are următoarea implementare.

```
void Sort (Array <T> &v)
```

```
{ int j, k, max, n = v.getLength();
```

```
    public temp; // pentru interschimbare;
```

```
for (j = n-1; j > 0; j--)
```

```
{
    max = j;
```

```
    for (k = j-1; k >= 0; k--)
```

```
        if (V[k] > V[max])
```

```
            max = k; // se mută elementul pe poz k
```

```
            temp = V[max];
```

```
            V[max] = V[j];
```

```
            V[j] = temp;
```

```
    }
```

```
}
```

```
}; // sfârșitul clasei;
```

Finalul va fi $V[j] = \max_{k=0, \dots, j} V[k]$, $j = 0, \dots, n-1$

$V[0] = V[0]$

$V[1] = \max_{k=0,1} \{V[0], V[1]\}$

$V[2] = \max_{k=0,1,2} \{V[0], V[1], V[2]\}$

\vdots

$V[n] = \max_{k=0, \dots, n-1} \{V[0], V[1], \dots, V[n-1]\}$

⑥ int getdegree (BTree * bt)

```
{
    if (bt != NULL)
```

```
{
```

```
    if (bt->st == NULL) && (bt->dr != NULL)
```

```
        return 1;
```

```
    else
```

```
    if ((bt->st == NULL) && (bt->dr == NULL));
```

```
        return 1 + getdegree(bt->st);
```

```
    else
```

```
        // noduri de grad 0 sau 2.
```

```
        return getdegree(bt->st) + getdegree(bt->dr);
```

```
    }
```

```
}
```

```

#include<iostream.h>
#include<stdlib.h>
#include<string.h>
template<class T>
class vector
{
protected:
T* data; //pointer la o zona de memorie cu elemente de tip T
unsigned int lungime; //lungimea vectorului
char* nume; //adresa sirului de caractere ce contine numele vectorului
public:
vector(char*text,int n)//constructor de initializare;
{
lungime=n;
data=new T[n];
nume=new char(strlen(text)+1);
strcpy(nume,text);
}
vector();//constructor implicit
vector(const vector &);//costructor de copiere a vectorului v in obiectul curent

void citire();//citirea unui vector

void afisare();//afisare unui vector
}; //inchiderea clasei
template<class T> void vector<T>::citire()
{
cout<<"citire vectorului "<<nume<<endl;
for(int i=0;i<lungime;i++)
{
cout<<nume<<"["<<i<<"]=" ";
cin>>data[i];
}
}
template<class T>void vector<T>::afisare()
{
if(lungime>0)
{
cout<<"elementele vectorului " <<nume<<":"<<endl;
for(int i=0;i<lungime;i++)
cout<<nume<<"["<<i<<"]="<<data[i]<<endl;
}
}
template<class T>vector<T>::vector( const vector<T> &v)
{
lungime=v.lungime;
data=new T[lungime];
for(int i=0;i<lungime;i++)
data[i]=v.data[i]; //copierea elementelor
nume=new char(strlen(v.nume));
strcpy(nume,v.nume);
}

void main();//functia principala
{
vector<float> a("A",2); //s-a apelat constructorul
a.citire();
a.afisare();
}

```