## 1 Arbori binari

# 1.1 Objective

În lucrare sunt prezentate operațiile de bază asupra arborilor binari, arbori binari total echilibrați și arborilor oarecare.

## 1.2 Noţiuni teoretice

Arborele binar, foarte des întâlnit în aplicații, este arborele în care orice nod are cel mult doi fii (descendenți): fiul stâng și fiul drept. Cei doi fii se numesc de obicei left și right.

# 1.3 Operaţii pe arbori binari

#### Crearea unui arbore binar

Construirea unui arbore binar se face citind în *preordine* de la intrarea standard (tastatură sau fișier) informațiile din nodurile arborelui. Subarborii vizi trebuie să fie notați cu un semn distinctiv, cum ar fi '\*'. De exemplu pentru arborele din figura 1.1, notând identificatorul pentru arborele vid cu \*, introducerea identificatorilor nodurilor se va face astfel:

```
ABD*G***CE**F*H**
```

Structura unui nod este:

```
typedef struct node_type
{
  char id; /* node name */
  label ; /* appropriate type for label */
  struct node_type *left, *right;
} NodeT:
```

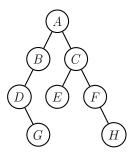


Figure 1.1: Arbore binar.

Construirea unui arbore binar se face conform funcției de construire, având următoarea structură:

```
NodeT *createBinTree()
  NodeT *p;
  char c;
  /* se citeste id-ul nodului */
  scanf("%c", &c);
if ( c == '*' )
   return NULL; /* arbore vid, nu facem nimic */
  else /* else inclus pentru claritate */
  { /* construim nodul la care pointeaza p */
    p = ( NodeT *) malloc( sizeof( NodeT ));
    if ( p == NULL )
      fatalError( "Nu mai avem memorie in createBinTree" );
    /* se populeaza nodul */
    p->id = c;
    p->left = createBinTree();
    p->right = createBinTree();
  return p;
```

Apelul funcției de construire a arborelui, createBinTree, se va face astfel:

```
root = createBinTree();
```

### Metode de traversare a arborilor binari

Traversarea unui arbore binar se poate face în cele 3 moduri: preordine, inordine, postordine.

În programul următor 1.1 sunt implementate operațiile de construcție şi traversare a unui arbore binar. Nodul conține numai identificatorul său. Afișarea nodurilor vizitate se face cu indentare.

Listing 1.1: Constructia si traversarea arborilor binari

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

```
#include <stdlib.h>
typedef struct node_type
  char id; /* numele nodului */
 ... /* alte informatii utile */
  struct node_type *left, *right;
} NodeT;
void fatalError( const char *msg )
printf( msg );
printf( "\n" );
exit ( 1 );
void preorder( NodeT *p, int level )
* p = current node;
* level = used for nice printing
  int i;
 if ( p != NULL )
    for ( i = 0; i <= level; i++ )
  printf( " " ); /* pentru afisare formatata */</pre>
   print(("%2.2d\n", p->id);
preorder(p->left, level + 1);
preorder(p->right, level + 1);
void inorder( NodeT *p, int level )
  int i;
  if ( p != NULL )
    inorder( p->left, level + 1 );
   for ( i = 0; i <= level; i++ )</pre>
     printf( " " ); /* for nice listing */
   printf( "%2.2d\n", p->id );
inorder( p->right, level + 1 );
void postorder( NodeT *p, int level )
  int i;
  if ( p != NULL )
    postorder( p->left, level + 1 );
    postorder(p->right, level + 1);
    for ( i = 0; i <= level; i++ )
  printf( " " ); /* for nice listing */</pre>
    printf( "%2.2d\n", p->id );
  }
NodeT *createBinTree( int branch, NodeT *parent )
  NodeT *p;
  int id;
  /* read node id */
  if ( branch == 0 )
   printf( "Root identifier [0 to end] =" );
  else
  if ( branch == 1 )
   printf( "Left child of %d [0 to end] =",
               parent->id );
    printf( "Right child of %d [0 to end] =",
               parent->id );
```

```
scanf("%d", &id);
  if ( id == 0 )
   return NULL;
  else
  { /* construim nodul la care pointeaza p */
    p = ( NodeT *) malloc(sizeof( NodeT ));
    if ( p == NULL )
     fatalError( "Nu mai avem memorie in createBinTree" );
    /* fill in node */
   p->id = id;
    p->left = createBinTree( 1, p );
    p->right = createBinTree( 2, p );
  return p;
int main()
  NodeT *root;
  root = createBinTree( 0, NULL );
  while ('\n' != getc(stdin));
  printf( "\nParcurgere in preordine\n" );
  preorder( root, 0 );
  printf( "Apasati enter ca sa continuati." );
  while ('\n' != getc(stdin));
  printf( "\nParcurgere in inorder\n" );
  inorder( root, 0 );
  printf( "Apasati enter ca sa continuati" );
  while ('\n' != getc(stdin));
  printf( "\nParcurgere in postordine\n" );
  postorder( root, 0 );
  printf( "Apasati enter ca sa continuati" );
  while ('\n' != getc(stdin));
  return 0;
```

## 1.4 Arbori binari total echilibraţi

Un **arbore binar total echilibrat** este un arbore binar care îndeplinește următoarea condiție: numărul nodurilor unui oricare subarbore stâng diferă cu cel mult 1 în plus față de numărul nodurilor subarborelui corespunzător drept. Rezultă că frunzele sale se află pe ultimele două niveluri.

Algoritmul de construire a unui arbore binar total echilibrat cu n noduri, este următorul:

- 1. Se desemnează un nod care este rădăcină.
- 2. Se consideră numărul de noduri din subarborele stâng  $n_{left} = \frac{n}{2}$ .
- 3. Se consideră numărul de noduri din subarborele drept:  $n_{right} = n n_{left} 1$ .
- 4. Se repetă acești pași în mod recursiv, considerând că numărul de noduri este  $n_{left}$ , până când nu mai sunt noduri.
- 5. Se repetă acești pași în mod recursiv, considerând că numărul de noduri este  $n_{right}$ , până când nu mai sunt noduri.

Listing 1.2: Construirea și traversarea arborilor binari total echilibrați

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

typedef struct node_type
{
   char id; /* numele nodului */
        ... /* alte informatii utile */
        struct node_type *left, *right;
} NodeT;

void fatalError( const char *msg )
{
   printf( msg );
   printf( "\n" );
   exit ( 1 );
}

void preorder( NodeT *p, int level )
/*
```

```
* p = current node;
 * level = folosit pentru afisare frumoasa
{
    int i;
    if ( p != NULL )
        for ( i = 0; i <= level; i++ )
    printf( " " ); /* pentru afisare frumoasa */</pre>
        printf( "%2.2d\n", p->id );
preorder( p->left, level + 1 );
        preorder( p->right, level + 1 );
void inorder( NodeT *p, int level )
    int i;
    if ( p != NULL )
         inorder( p->left, level + 1 );
        for ( i = 0; i <= level; i++ )
    printf( " " ); /* pentru afisare frumoasa */
printf( "%2.2d\n", p->id );
        inorder( p->right, level + 1 );
void postorder( NodeT *p, int level )
    int i:
    if ( p != NULL )
        postorder( p->left, level + 1 );
         postorder( p->right, level + 1 );
        for ( i = 0; i <= level; i++ )</pre>
            printf( " " ); /* pentru afisare frumoasa */
        printf( "%2.2d\n", p->id );
NodeT *creBalBinTree( int nbOfNodes )
{
    NodeT *p;
    int nLeft, nRight;
    if ( nbOfNodes <= 0 ) return NULL;</pre>
    else
        nLeft = nbOfNodes / 2;
        nRight = nbOfNodes - nLeft - 1;
        p = ( NodeT * ) malloc( sizeof( NodeT ));
        printf( "\nNode identifier = ", nLeft, nRight );
        scanf( "%d", &( p->id ));
        p->left = creBalBinTree( nLeft );
        p->right = creBalBinTree( nRight );
    return p;
int main()
    NodeT *root = NULL;
    int nbOfNodes = 0;
    printf("\n Numarul de noduri din arbore este:");
    scanf("%d", &nbOfNodes );
    root = creBalBinTree( nbOfNodes );
    while ('\n' != getc(stdin));
    printf( "\nParcurgere in preordine\n" );
    preorder( root, 0 );
    printf( "Apasati Enter pentru a continua." );
    while ('\n' != getc(stdin));
    printf( "\nParcurgere in inordine.\n" );
    inorder( root, 0 );
```

```
printf( "Apasati Enter pentru a continua." );
while ('\n' != getc(stdin));
printf( "\nParcurgere in postordine.\n" );
postorder( root, 0 );
printf( "Apasati Enter pentru a continua." );
while ('\n' != getc(stdin));
return 0;
```

### 1.5 Arbori oarecare

Arborele oarecare este un arbore a cărui noduri au mai mult de doi copii (descendenți).

Un nod are următoarea structură:

Construirea arborelui se realizează astfel:

- 1. Pentru fiecare nod se citesc in *postordine*, câmpurile: id, alta informatie utilă <sup>1</sup>, şi numărul de copii, iar această informație se pune pe stivă.
- 2. Când se citeşte un nod părinte, se scot adresele fiilor din stivă, şi adresele lor sunt trecute în nodul tată, după care adresa nodului tată este pusă în stivă. În final singura adresă în stivă va fi cea a rădăcinii, arborele fiind construit.

Traversarea arborelui pe orizontală (nivel după nivel) se va face astfel:

- Se utilizează o coadă pentru păstrarea adreselor nodurilor ce urmează să fie prelucrate; Inițial coada este vidă.
- Se introduce în coada adresa rădăcinii.
- Se scoate pe rând din coadă adresa câte unui nod, se prelucrează informația din nod, iar apoi se introduc adresele fiilor nodului respectiv.
- Se repetă acest pas până când coada devine vidă.

## 1.6 Mersul lucrării

### 1.6.1 Probleme Obligatorii

- 1.6.1. Să se implementeze și să se testeze codul dat în laborator.
- 1.6.2. Să se scrie un program care să interschimbe subarborele drept cu cel stâng pentru un nod dat.
- 1.6.3. Să se scrie o funcție care determină înălțimea unui arbore binar.
- 1.6.4. Să se scrie o funcție care determină numărul de frunze ale unui arbore binar.

### 1.6.2 Probleme Opţionale

- 1.6.5. Să se scrie un program care transformă un arbore binar într-o listă dublu înlănțuită.
- 1.6.6. Arborele genealogic al unei persoane se reprezintă astfel: numele persoanei este cheia nodului rădăcină şi pentru fiecare nod cheia descendentului stâng este numele tatălui, iar a descendentului drept este numele mamei. Se citesc două nume de la tastatură. Ce relație de rudenie există între cele două persoane? Se presupune că o familie are doar un singur fiu.
- 1.6.7. Să se scrie un program de construire și traversare a unui arbore oarecare conform indicațiilor din lucrare.

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>dacă e definită