Arbori. Arbori binari

SD 2014/2015

Conținut

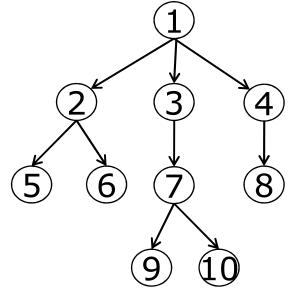
arbori

• arbori binari (ArbBin)

 aplicaţie: reprezentarea expresiilor ca arbori

Arbori

- Model abstract pentru structuri ierarhice;
- Un arbore este format din noduri legate printr-o relație părinte-copil
 - -A=(N,P)
 - N mulțimea de noduri;
 - P relație binară peste N, ("părintele lui");
 - $r \in N$, nod rădăcină.
 - $\forall x \in N, \exists$ un singur drum de la x la r
 - $\forall x \in N \{r\}$, x are un singur părinte.



Arbori – aplicații

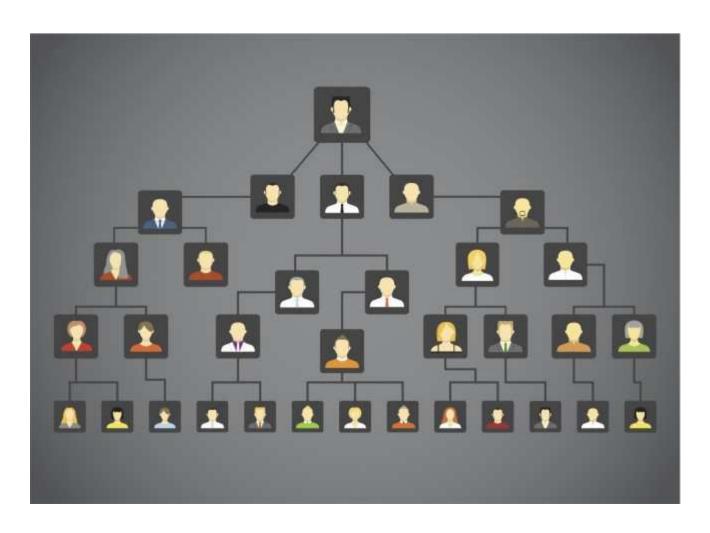
Arbori genealogici;

Colecții de carți în biblioteci;

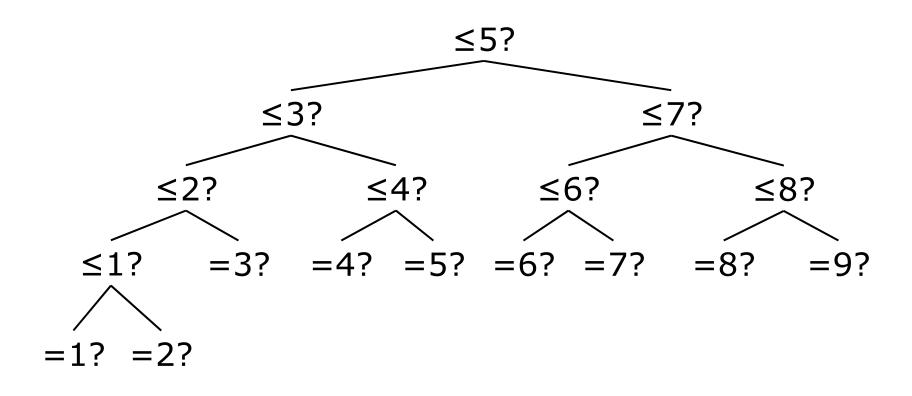
Organizarea fișierelor;

Medii de programare.

Arbori genealogici



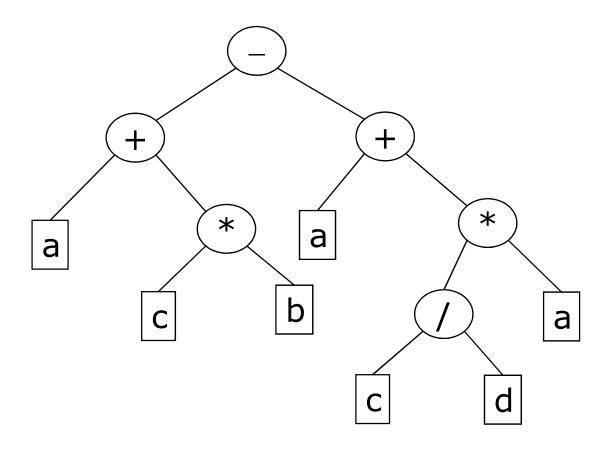
Arbori de decizie



 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7
 8
 9

Structuri de date

Arbori sintactici



$$(a + c * b) - (a + c / d * a)$$

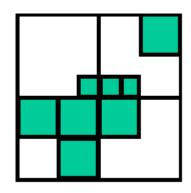
Arbori pătratici

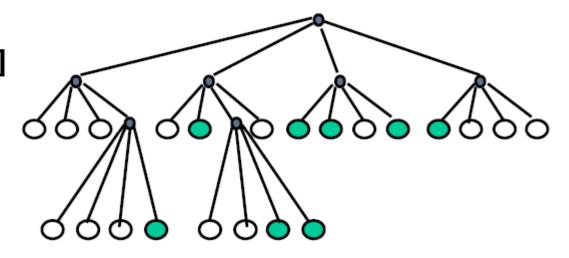
toată imaginea neagră: O toată imaginea albă:

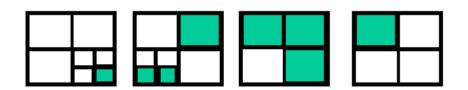
altfel:



= 1234

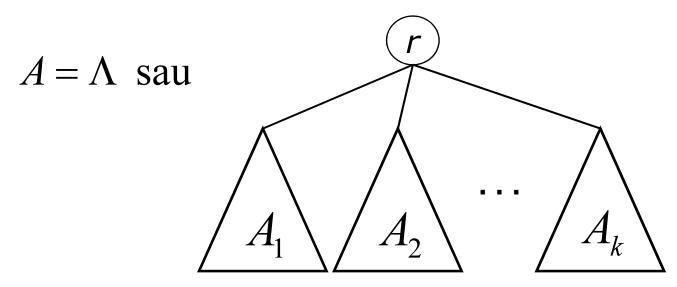






Arbori: definiție recursivă

$$A = \begin{cases} \Lambda, \text{ arborele vid,} \\ (r, \{A_1, ..., A_k\}), r \text{ element, } A_1, ..., A_k \text{ arbori} \end{cases}$$

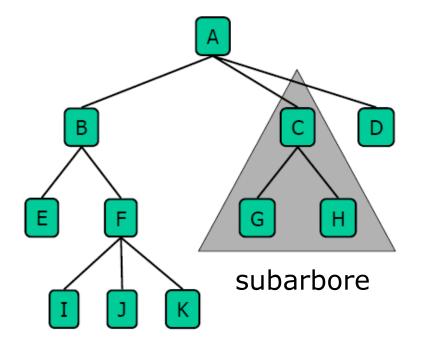


Dacă A este ordonat (planar), atunci



Arbori: terminologie

- Rădăcina: nodul fără părinte
- Nod intern: nod cu cel puţin un fiu
- Nod extern (frunză): nod fără fii
- <u>Descendenţii</u> unui nod: fii, nepoţi, etc
- <u>Fraţii</u> unui nod: toate celelalte noduri având acelaşi părinte
- <u>Subarbore</u>: arbore format dintrun nod și descendenții săi

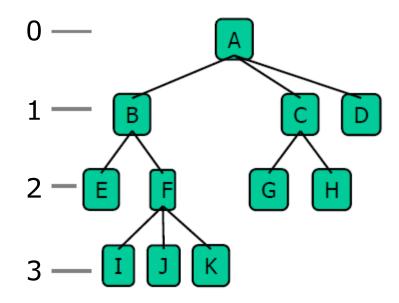


Arbori: terminologie

 Adâncimea unui nod x: numărul de noduri de la rădăcină la x

$$adancime(x) = \begin{cases} 0, & dacă x \text{ este radacina} \\ 1 + adancime(părinte(x)), & in caz contrar \end{cases}$$

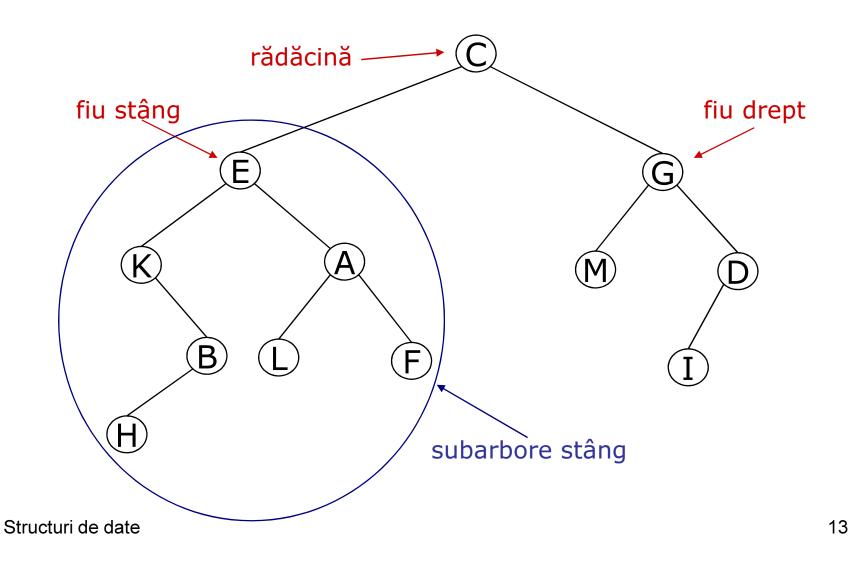
- Înălţimea unui arbore: adâncimea maximă a nodurilor arborelui
- <u>Înălţimea unui nod x</u>: distanţa de la x la cel mai depărtat descendent al său



Tipul de date abstract **ArbBin**

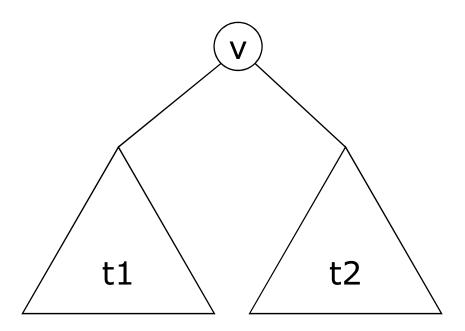
- > objecte: arbori binari.
 - un arbore binar este o colecţie de noduri cu proprietăţile:
 - 1.orice nod are 0, 1 sau 2 succesori (fii, copii);
 - 2.orice nod, exceptând unul singur **rădăcina**, are un singur nod predecesor (**tatăl, părintele**);
 - 3. rădăcina nu are predecesori;
 - 4.fiii sunt ordonați: fiul stâng, fiul drept (daca un nod are un singur fiu, trebuie menționat care);
 - 5. nodurile fără fii formează frontiera arborelui.

Arbori binari: exemplu



Arbori binari: definiția recursivă

- Arborele cu nici un nod (vid) este arbore binar.
- Dacă v este un nod şi t1, t2 sunt arbori binari atunci arborele care are pe v ca rădăcină, t1 subarbore stâng al rădăcinii şi t2 subarbore drept al rădăcinii, este arbore binar.



Arbori binari: proprietăți

Notaţii

- n numărul de noduri
- $-n_e$ numărul de noduri externe
- $-n_i$ numărul de noduri interne
- *h* înălțimea

$$h+1 \le n \le 2^{h+1}-1$$
 $1 \le n_e \le 2^h$
 $\log_2(n+1)-1 \le h \le n-1$ $h \le n_i \le 2^h-1$

Arbori binari: proprietăți

• <u>Arbore propriu</u>: fiecare nod intern are exact doi fii

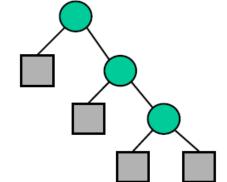
$$h+1 \le n \le 2^{h+1}-1$$

 $\log_2(n+1)-1 \le h \le (n-1)/2$

$$h+1 \le n_e \le 2^h$$

$$h \le n_i \le 2^h - 1$$

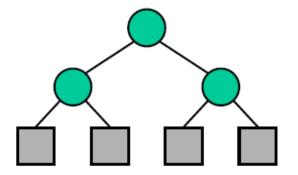
$$n_e = n_i + 1$$



 Arbore complet: arbore propriu în care frunzele au aceeași adâncime

nivelul *i* are 2^{*i*} noduri

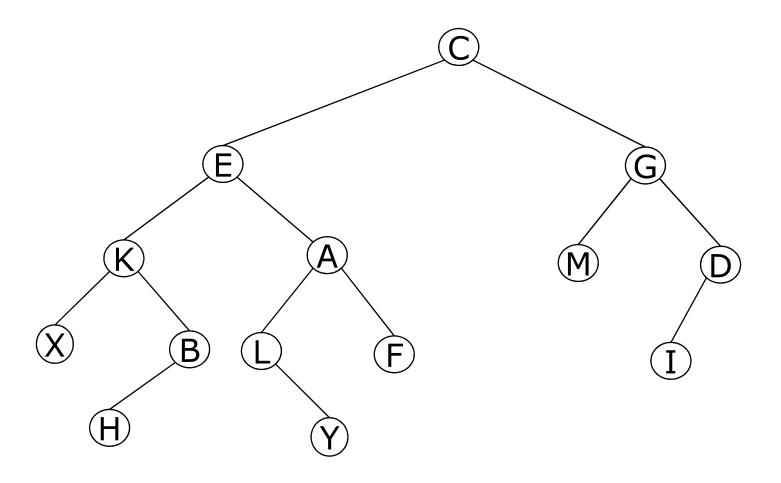
$$n = 2^{h+1} - 1 = 2n_e - 1$$



ArbBin: operaţii

- insereaza()
 - -intrare:
 - un arbore binar t
 - adresa unui nod cu cel mult un fiu (tatăl noului nod)
 - tipul fiului adăugat (stânga, dreapta)
 - informaţia **e** din noul nod
 - ieşire
 - arborele la care s-a adăugat un nod ce memorează e; noul nod nu are fii

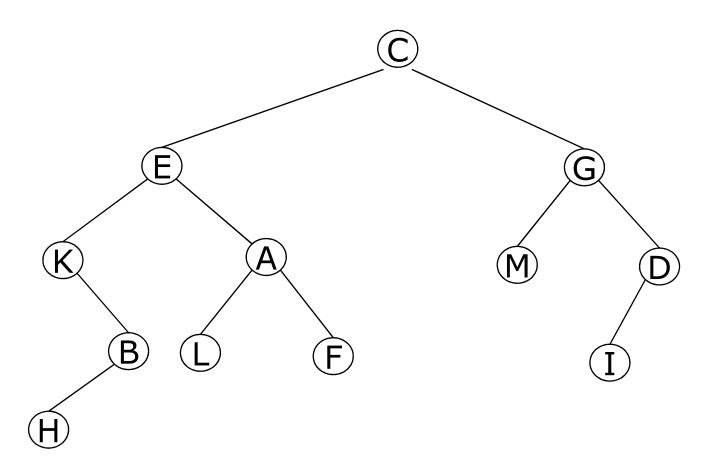
ArbBin: inserare



ArbBin: eliminare

- elimina()
 - -intrare:
 - un arbore binar t
 - adresa unui nod fără fii şi adresa nodului-tată
 - ieşire
 - arborele din care s-a eliminat nodul dat (de pe frontieră)

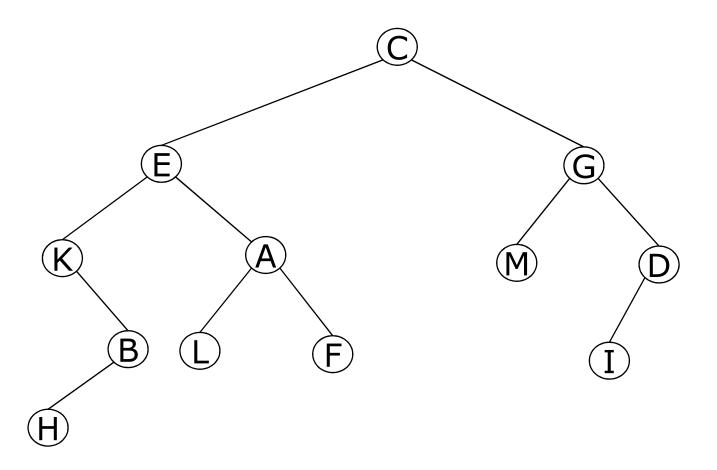
ArbBin: eliminare



ArbBin: parcurgere preordine

- parcurgePreordine()
 - intrare
 - un arbore binar t
 - o procedură viziteaza()
 - ieşire
 - arborele binar t dar cu nodurile procesate cu viziteaza()în ordinea:
 - rădăcina (R)
 - subarborele stânga (S)
 - subarborele dreapta (D)

Parcurgere preordine - exemplu

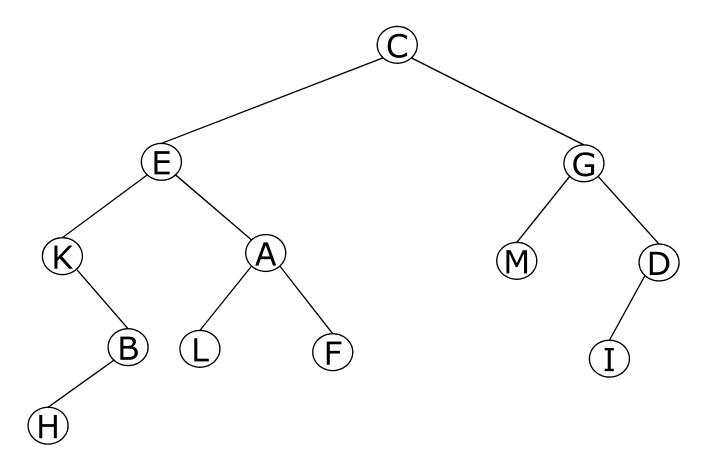


C, E, K, B, H, A, L, F, G, M, D, I

ArbBin: parcurgere inordine

- parcurgeInordine()
 - intrare
 - un arbore binar t
 - o procedură viziteaza()
 - ieşire
 - arborele binar t dar cu nodurile procesate cu viziteaza()în ordinea S R D

Parcurgere inordine - exemplu

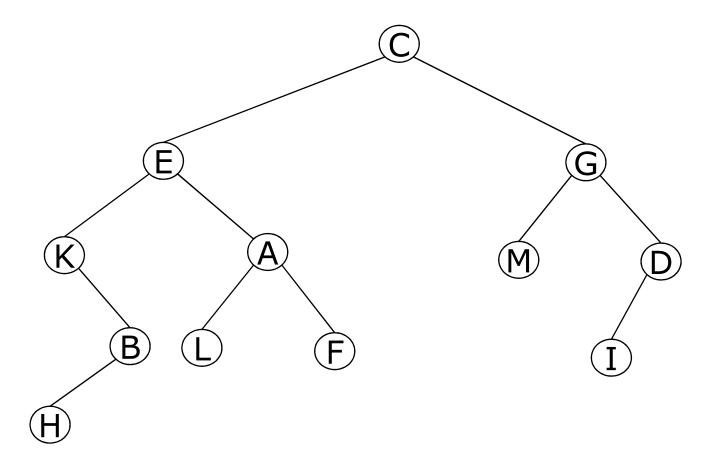


K, H, B, E, L, A, F, C, M, G, I, D

ArbBin: parcurgere postordine

- parcurgePostordine()
 - intrare
 - un arbore binar t
 - o procedură viziteaza()
 - ieşire
 - arborele binar t dar cu nodurile procesate cu viziteaza()în ordinea S D R

Parcurgere postordine - exemplu

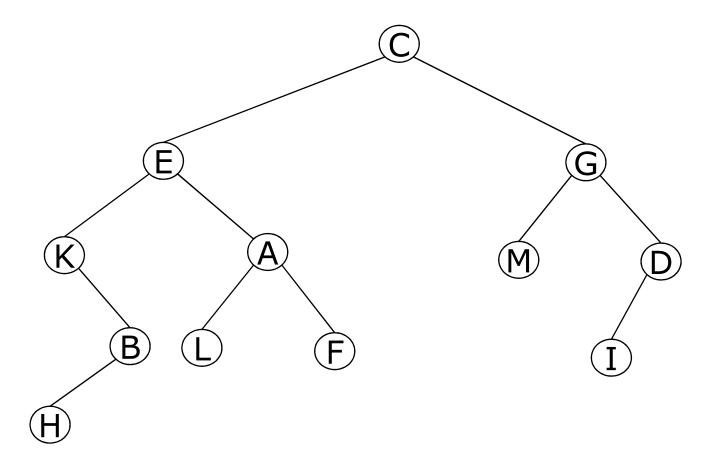


H, B, K, L, F, A, E, M, I, D, G, C

ArbBin: parcurgere BFS

- parcurgeBFS() Breadth-first search
 - intrare
 - un arbore binar t
 - o procedură viziteaza()
 - ieşire
 - arborele binar t dar cu nodurile procesate cu viziteaza() în ordinea BFS (pe niveluri)

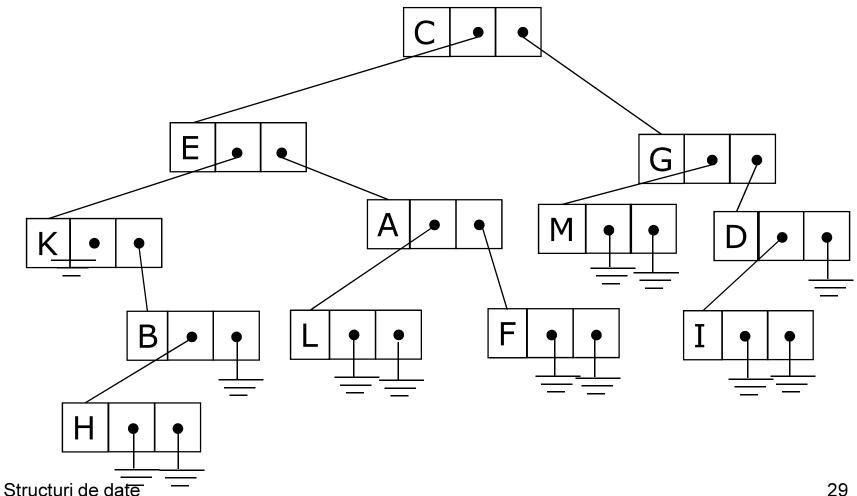
Parcurgere BFS - exemplu



C, E, G, K, A, M, D, B, L, F, I, H

ArbBin: implementare cu structuri înlănţuite

• reprezentarea obiectelor



ArbBin: structura unui nod

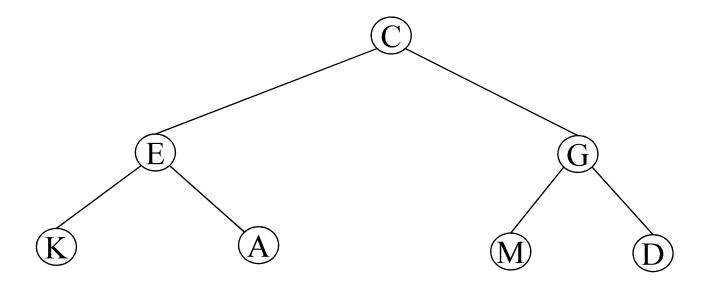
- un nod v (aflat la adresa v) este o structură cu trei câmpuri:
 - v->inf /*informaţia memorata în nod*/
 - v->stg /*adresa fiului stânga*/
 - v->drp /*adresa fiului dreapta*/

ArbBin: parcurgePreordine()

```
procedure parcurgePreordine(v, viziteza)
begin
  if (v == NULL)
     then return
else viziteaza(v)
     parcurgePreordine(v->stg, viziteaza)
     parcurgePreordine(v->drp, viziteaza)
end
```

Structuri de date

Implementarea parcurgerii BFS



Coada = (C E G K A M D)

Implementarea parcurgerii BFS

```
procedure parcurgeBFS(t, viziteza)
begin
   if (t == NULL)
   then return
   else
        Coada ← coadaVida()
        insereaza(Coada, t)
         while (not esteVida(Coada))
          citeste(Coada, v)
          viziteaza(v)
          if (v->stq != NULL)
          then insereaza (Coada, v->stq)
          if (v->drp != NULL)
          then insereaza (Coada, v->drp)
          elimina (Coada)
end
```

Structuri de date 33

ArbBin: implementarea cu liste

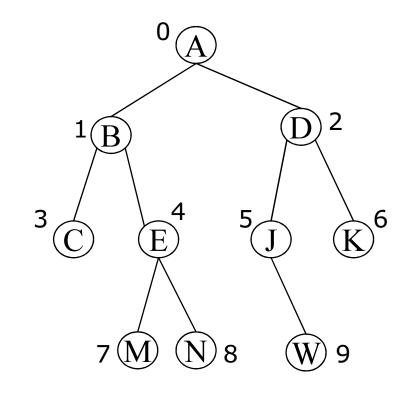
 Reprezentarea relației "părinte": <u>tablou de părinți</u>

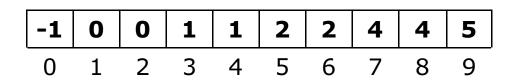
• Avantaje:

- Simplitate;
- Acces ușor de la un nod spre rădăcină;
- Economie de memorie;

• Inconveniente:

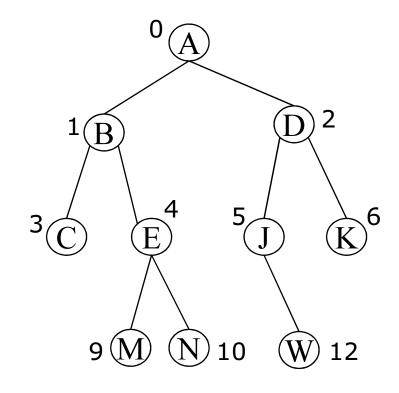
 Acces dificil de la rădăcină spre noduri

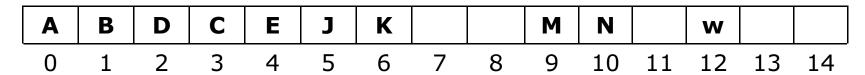




ArbBin:implementare cu tablouri

- Nodurile sunt memorate într-un tablou.
- Indexul unui nod este
 - index(rădăcină) = 0
 - index(x) = 2*index(părinte(x))+1,dacă x este fiu stâng
 - index(x) = 2*index(părinte(x))+2,dacă x este fiu drept





Structuri de date

Aplicație: expresii întregi

- Expresii întregi
 - definiţie;
 - exemple.
- Reprezentarea expresiilor ca arbori:
 - similarităţi între cele două definiţii;
 - arborele asociat unei expresii;
 - notaţiile prefixate, infixate şi postfixate şi parcurgeri ale arborilor.

Definiția expresiilor întregi

reguli de precedenţă

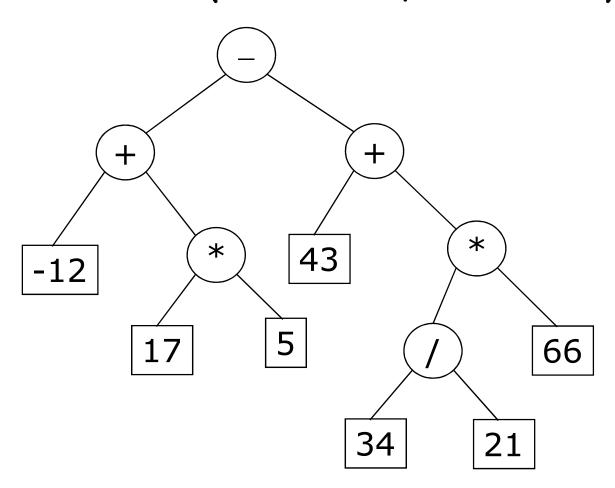
```
12-5*2 este (12-5)*2 sau 12-(5*2)?
```

reguli de asociere

```
15/4/2 este (15/4)/2 sau 15/(4/2)?
15/4*2 este (15/4)*2 sau 15/(4*2)?
```

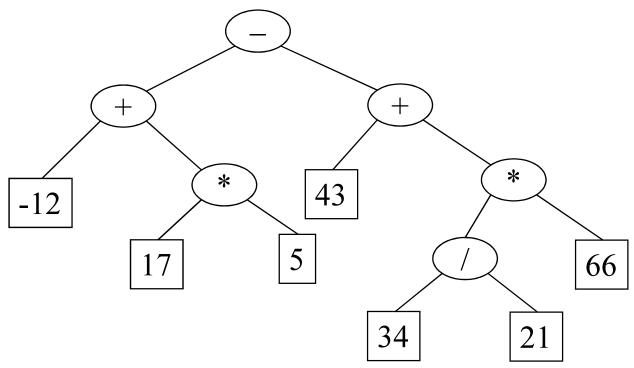
Expresiile reprezentate ca arbori

$$-12 + 17 * 5 - (43 + 34 / 21 * 66)$$



Notaţiile postfixate şi prefixate

- notaţia postfixată se obţine prin parcurge postordine
 -12, 17, 5, *, +, 43, 34, 21, /, 66, *, +, -
- notaţia prefixata se obţine prin parcurge preordine
 -, +, -12, *, 17, 5, +, 43, *, /, 34, 21, 66



Structuri de date