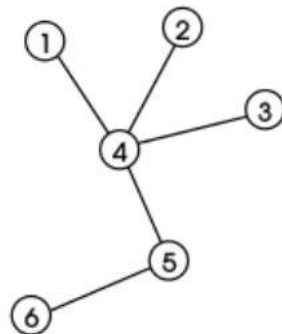


## Arbori

Un arbore e un *graf neorientat conex și fără cicluri*.

Arborii reprezintă grafurile cele mai simple ca structură din clasa grafurilor conexe, ei fiind și cei mai frecvent utilizați în practică.



[http://en.wikipedia.org/wiki/File:Tree\\_graph.svg](http://en.wikipedia.org/wiki/File:Tree_graph.svg)

3

- conex = drum între orice 2 noduri (din 1 sau mai mulți pași)
- E compus din *noduri* și *ramuri* (muchii).

Un arbore cu  $n$  noduri are  $n - 1$  ramuri

## Exemple de arbori

## Exemple de arbori

(i) - arbore

(ii) - arbore

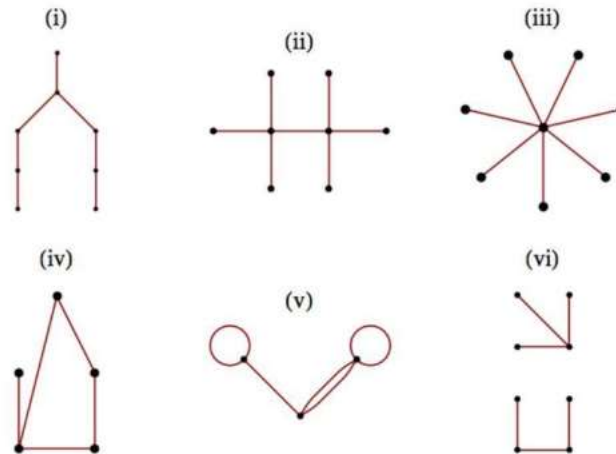
(iii) - arbore

(iv) - nu e arbore

(v) - nu e arbore

(vi) - nu e arbore

(e pădure)



Applied Discrete Structures, Al Doerr, Ken Levasseur, University of Massachusetts Lowell, 2022

5

Un tip de graf strâns legat de conceptul de arbore, dar care nu îndeplinește toate condițiile unui arbore e **pădurea**.

O **pădure** este un graf neorientat neconex a cărei componente conexe sunt **arbori**.

Dacă avem graful  $G = (V, E)$  neorientat și fără cicluri, iar  $|V| = n$ , propozițiile următoare sunt echivalente:

Dacă avem graful  $G = (V, E)$  neorientat și fără cicluri, iar  $|V| = n$ , propozițiile următoare sunt echivalente:

- $G$  e un *arbore*
- Pentru fiecare 2 noduri distincte din  $V$ , există *un singur drum* între ele
- $G$  este conex, și dacă avem o muchie  $e$ , atunci graful  $(V, E - \{e\})$  *nu e conex*
- $G$  nu conține cicluri, dar *dacă adăugăm o muchie* în plus vom avea un ciclu
- $G$  este conex, iar  $|E| = n-1$

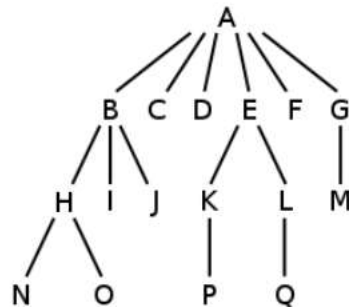
## Arbore cu rădăcină

De obicei identificăm un nod anume numit *rădăcina*, și *orientăm* muchiile în același sens față de rădăcină

Orice nod în afară de rădăcină are un unic *părinte*

Un nod poate avea mai mulți *copii (fii)*

Nodurile fără copii se numesc noduri *frunză*



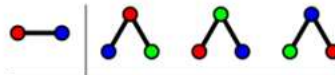


Imagine: [http://en.wikipedia.org/wiki/File:N-ary\\_to\\_binary.svg](http://en.wikipedia.org/wiki/File:N-ary_to_binary.svg)

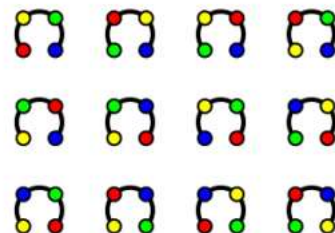
- Arborii sunt un mod natural de a reprezenta *structuri ierarhice*:
  - *sistemul de fișiere* (subarborii sunt cataloagele)
  - *arborele sintactic* într-o gramatică (ex. expresie)
  - *ierarhia de clase* în programarea orientată pe obiecte
  - *fișierele XML* (elementele conțin alte elemente)

## Arbori ordonați și neordonați

Ordinea dintre copii poate conta (ex. arbore sintactic) sau nu



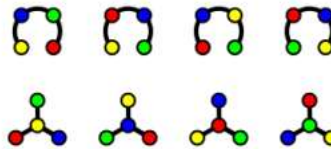
Arborii neordonați cu 2 – 4 noduri – în figură:



Există  $n^{n-2}$  arbori

*neordonați cu n noduri*

Există  $n^{n-2}$  arbori  
neordonați cu  $n$  noduri  
(formula lui Cayley)



Imagine: [http://en.wikipedia.org/wiki/File:Cayley's\\_formula\\_2-4.svg](http://en.wikipedia.org/wiki/File:Cayley's_formula_2-4.svg)

10

## Arbori binari

Într-un arbore binar, fiecare nod are cel mult doi copii, identificați ca fiul stâng și fiul drept (oricare/ambii pot lipsi)

⇒ un arbore binar e:

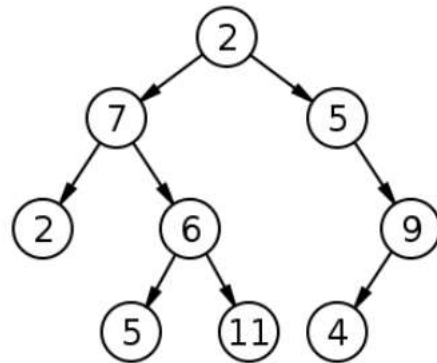
- arborele vid sau
- un nod cu cel mult doi subarbori

## Arbori binari

Un arbore binar de înălțime  $n$  are cel mult  $2^{n+1} - 1$  noduri



2 noduri



13

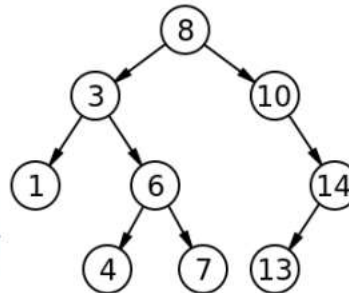
## Arbori binari de căutare

*Arborii binari de căutare* sunt arbori binari care memorează valori sortate în ordine.

Pentru fiecare nod,

relativ la *valoarea din rădăcină*:

- subarborele *stâng* are valori *mai mici*
- subarborele *drept* are valori *mai mari*



*Căutarea* se face *recursiv*, comparând mereu elementul căutat cu *rădăcina* subarborelui curent:

- dacă sunt egale *am găsit* elementul în arbore
- dacă e < rădăcina curentă, se continuă căutarea în subarborele stâng
- dacă e > rădăcina curentă, se continuă căutarea în subarborele drept

14

- dacă e > rădăcina curentă, se continuă căutarea în subarborele drept

14

Arborii de căutare pot fi folosiți la *sortarea unui șir de obiecte* care pot fi ordonate.

Mai întâi se *crează arborele* de căutare cu obiectele din șir:

- primul obiect va fi rădăcina arborelui
- următoarele obiecte se introduc în subarborele stâng sau drept, în funcție de valoare

Iar apoi *se parcurge arborele de căutare în ordine* (arbore stâng, rădăcină, arbore drept) și vom obține obiectele din șir ordonate.

15

## Parcurgerea arborilor

în *preordine*: rădăcina, subarborele stâng, subarborele drept

în *inordine*: subarborele stâng, rădăcina, subarborele drept

în *postordine*: subarborele stâng, subarborele drept, rădăcina

*subarborii* se parcurg și ei tot în ordinea dată (pre/in/post ordine)!

Pentru expresii, obținem astfel formele prefix, infix și postfix

Parcurgerea în pre-/ post-ordine e definită la fel pentru orice arbori

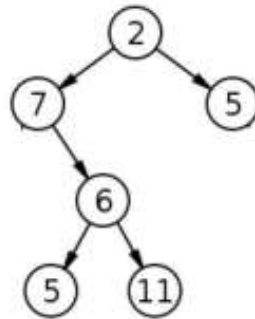
Pentru expresii, obținem astfel formele prefix, infix și postfix

Parcurgerea în pre-/ post-ordine e definită la fel pentru orice arbori (nu doar binari).

## Parcurgerea în preordine

```
def rsd(tree):  
    if (tree != None):  
        return [tree["value"]] + rsd(tree["left"]) + rsd(tree["right"])  
    else:  
        return []
```

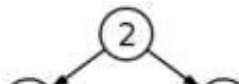
```
print(rsd(binary_tree))  
# [2, 7, 6, 5, 11, 5]
```



26

## Parcurgerea în inordine

```
def srd(tree):  
    if (tree != None):  
        return srd(tree["left"]) + [tree["value"]] + srd(tree["right"])  
    else:  
        return []
```



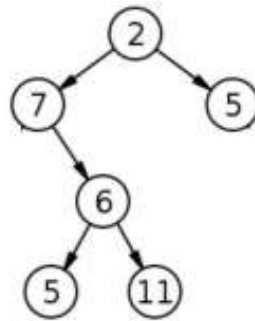


else:

return []

print(srd(binary\_tree))

# [7, 5, 6, 11, 2, 5]



27

## Parcurgerea în postordine

def sdr(tree):

if (tree != None):

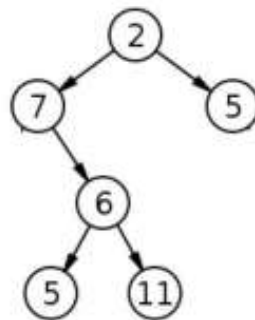
return sdr(tree["left"]) + sdr(tree["right"]) + [tree["value"]]

else:

return []

print(sdr(binary\_tree))

#[5, 11, 6, 7, 5, 2]



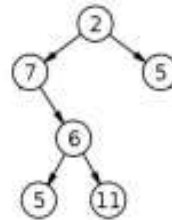
28

## Adaugarea unui nod nou

## Adaugarea unui nod nou

Adăugarea unui nod nou la un părinte și o poziție anume:

```
def adaugare_nod_pozitie(parinte, nod_nou, pozitie):
    if (parinte[pozitie] == None):
        parinte[pozitie] = nod_nou
    return parinte
```



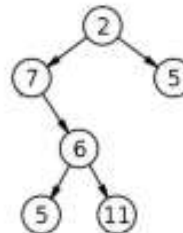
```
binary_tree["left"] = adaugare_nod_pozitie(binary_tree["left"],
{"value": 100, "left": None, "right": None}, "left")
print(rsd(binary_tree))
#[2, 7, 100, 6, 5, 11, 5]
```

29

## Adaugarea unui nod nou

Adăugarea unui nod nou *în arbore binar de căutare*:

```
def adaugare_nod(tree, nod_nou):
    if (tree == None):
        return nod_nou
    if (nod_nou["value"] < tree["value"]):
        tree["left"] = adaugare_nod(tree["left"], nod_nou)
    else:
        tree["right"] = adaugare_nod(tree["right"], nod_nou)
    return tree
```



```
print(rsd(adaugare_nod(binary_tree, {"value": 1, "left": None,
"right": None})))
#[2, 7, 1, 6, 5, 11, 5]
```

```
print(rsd(adaugare_nod(binary_tree,{"value": 1, "left": None,
"right": None})))
#[2, 7, 1, 6, 5, 11, 5]
```

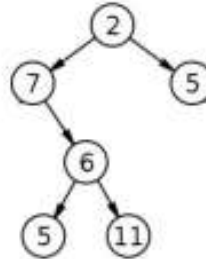
36

## Ștergerea unui nod/ subarbore

Ștergerea unui nod (sau subarbore) de la un anumit părinte dat ca parametru:

```
def stergere_nod(parinte, valoare_nod):
    if (parinte["left"]["value"] == valoare_nod):
        parinte["left"] = None
    elif (parinte["right"]["value"] == valoare_nod):
        parinte["right"] = None
```

```
stergere_nod(binary_tree, 5)
print(rsd(binary_tree))
#[2, 7, 6, 5, 11]
```



## Tupluri în PYTHON

Un *tuplu* este o colecție de date predefinite în PYTHON (pe lângă liste, mulțimi și dicționare).

Un tuplu este o colecție de date *ordonată* și *imutabilă*.

Un tuplu este o colecție de date *ordonată* și *nu se mai poate schimba după creare*.

Un tuplu se scrie între paranteze rotunde:

tuplu = (2, 5, 7, 1, 5)

32

## Tupluri în PYTHON

*Elementele* unui tuplu:

- sunt *ordonate* (se pot accesa prin index pozitiv sau negativ)
- *nu se mai pot schimba* după creare
- permit *duplicate*

33

## Tupluri în PYTHON

Numărul de elemente din tuplu se poate afla cu funcția `len()`

```
a = (1, 6, 8)
```

```
print(len(a)) # 3
```

Pentru a crea un tuplu cu un singur element e nevoie să se pună *între paranteze rotunde și o virgulă la final*:

```
tuplu = (5,)
```

34

## Tupluri în PYTHON

Se poate crea un tuplu și cu constructorul `tuple()`

```
a = tuple((4, 6, 8))
```

```
b = tuple(["Arad", "Timisoara"])
```

Elementele se accesează prin *indecși*:

```
print(a[0])
```

```
# 4
```

```
print(b[1])
```

```
# Timisoara
```



```
print(a[0])      # 4
print(b[1])      # Timisoara
print(b[-2])     # Arad
print(a[1:3])    # (6, 8)
print(9 in a)    # False
print(8 in a)    # True
```

35

## Tupluri în PYTHON

*Nu se pot adăuga elemente în tuplu și nici nu se pot șterge* ulterior creerii acestuia.

Aceste operații sunt permise la lucrul cu liste. Dacă vrem să creem un nou tuplu cu elemente diferite se poate transforma în listă și prelucra:

```
a = (3, 5, 7, 3)
lista = list(a)
#prelucrarea listei lista
```

36

## Tupluri în PYTHON

Putem *extrage elemente* din tuplu și apoi să le prelucrăm independent.

Putem *extrage elemente* din tuplu și apoi să le prelucrăm independent:

```
tuplu = (3, 3, 6, 8)
```

```
a, b, c, d = tuplu
```

```
print(a)                # 3
```

```
print(b)                # 3
```

```
print(c)                # 6
```

*Dacă numărul elementelor din tuplu e mai mare e obligatoriu să folosim un asterisc la ultimul obiect:*

```
a, b, *c = tuplu        # c = (6, 8)
```

37

## Tupluri în PYTHON

Se poate crea un tuplu nou cu elementele din alte 2 sau mai multe tupluri:

```
a = (1, 2, 3)
```

```
b = ("a", "b", "c")
```

```
c = a + b
```

```
print(c)                # (1, 2, 3, "a", "b", "c")
```

Printed by

"(+) (+) (-) (-) (-) (-)

38