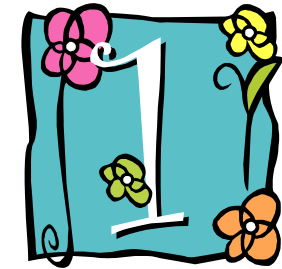


Backtracking

Ruxandra Stoean
<http://inf.ucv.ro/~rstoean>
ruxandra.stoean@inf.ucv.ro

Backtracking - exemplu



- Sa consideram programul:

natural(0).

natural(N) :- natural(N1), N is N1 + 1.

- Ce va genera Prolog-ul in urma unui apel de forma:

? – natural(N), write(N), nl, sleep(1), fail.

Backtracking - exemplu



- Se va genera un ciclu infinit:
 - numerele succesive sunt generate prin backtracking.
- Primul număr natural este generat și afișat.
- Apoi *fail* forțează backtracking-ul să acționeze.
- A doua clauză este apelată, generând numere naturale succesive.

Generare numere naturale



```
1 ?- natural(N), write(N), nl, sleep(1), fail.
```

```
0
```

```
1
```

```
2
```

```
3
```

```
4
```

```
5
```

```
6
```

```
7
```

```
8
```

```
9
```

```
10
```

```
Action (h for help) ? abort
```

```
% Execution Aborted
```

Un alt exemplu de backtracking

`prefixN(N, [N]).`

`prefixN(N, [N|L]) :- N1 is N + 1, prefixN(N1, L).`

- Pentru a folosi backtrackingul, avem nevoie de un apel de forma:

? - `prefixN(1, L), write(L), nl, sleep(1), fail.`

- Acesta generează o *infinitate* de liste care încep cu valoarea N.

Generare de liste incrementale care incep cu un element dat

```
1 ?- prefixN(1, L), write(L), nl, sleep(1), fail.
```

```
[1]
```

```
[1, 2]
```

```
[1, 2, 3]
```

```
[1, 2, 3, 4]
```

```
[1, 2, 3, 4, 5]
```

```
[1, 2, 3, 4, 5, 6]
```

```
[1, 2, 3, 4, 5, 6, 7]
```

```
[1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8]
```

```
[1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9]
```

```
[1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10]
```

```
Action (h for help) ? abort
```

```
% Execution Aborted
```

Backtracking

- Backtracking-ul în Prolog este asadar foarte ușor de utilizat.
- Predicatul *fail/0* este cel care duce la forțarea backtrackingului:
 - el întoarce întotdeauna un rezultat negativ și duce la reapelarea predicatelor care se află înaintea sa, ori de câte ori este posibil.

Permutari

- Sa generam permutările mulțimii $\{a, b, c, d\}$ folosind backtracking-ul in acest scop.
- Mai intai definim cele 4 litere:

litera(a).

litera(b).

litera(c).

litera(d).



Permutari

```
permutare(X, Y, Z, T) :- litera(X), litera(Y), litera(Z),  
    litera(T), X \= Y, X \= Z, Y \= Z, X \= T, Y \= T, Z \= T.
```

```
permutari :- permutare(X, Y, Z, T), write(X), tab(1),  
    write(Y), tab(1), write(Z), tab(1), write(T), nl, fail.  
permutari.
```

- Apelăm simplu, predicatul *permutari*:

? – permutari.



Permutari

- Iata permutarile rezultate:

3 2- permutari.

```
a b c d
a b d c
a c b d
a c d b
a d b c
a d c b
b a c d
b a d c
b c a d
b c d a
b d a c
b d c a
c a b d
c a d b
c b a d
c b d a
c d a b
c d b a
d a b c
d a c b
d b a c
d b c a
d c a b
d c b a
```

Yes

Taietura (Cut)



- Uneori însă, din cauza backtracking-ului, sunt întoarse rezultate nedorite.
- Pentru evitarea acestora, Prologul ne vine în ajutor, prin ceea ce se numește taietura.
- Cu ajutorul acestui procedeu, Prologul oferă posibilitatea opririi backtrackingului.
- *Procedeul* se mai numește *cut* și se notează cu semnul exclamării (!).

Tăietura (Cut)



- Tăietura face ca Prologul să blocheze toate deciziile făcute până la momentul apariției sale (adică a semnului exclamării).
- Asta înseamnă că, dacă backtracking-ul era în desfășurare, el va fi oprit și nu se vor mai căuta alte alternative pentru ce se găsește înainte de tăietură (!).

Exemplu

locul(1, simion).

locul(2, maria).

locul(3, sorin).

locul(3, cristian).



? – locul(3, Nume), write(Nume), nl, fail.

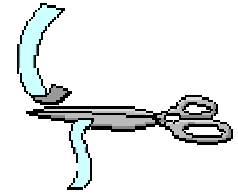
sorin

cristian

? – locul(3, Nume), !, write(Nume), nl, fail.

sorin

Mai adaugam:



```
despre(1, ' este castigatorul
concurului.').
despre(1, ' primeste 100$.').
despre(2, ' a câștigat locul II.').
despre(2, ' primeste 50$.').
despre(3, ' a castigat locul III').
despre(3, ' primeste 25$.').
spune(Loc) :- locul(Loc, Cine),
write(Cine), nl, despre(Loc,
Despre), tab(3),
write(Despre), nl, fail.
```

? – spune(3).

sorin

a castigat locul III

primeste 25\$.

cristian

a castigat locul III

primeste 25\$.

Cut



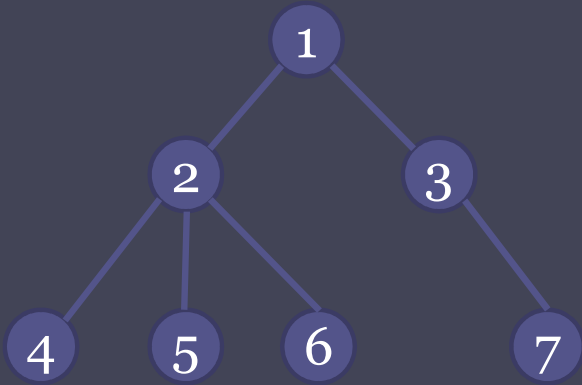
- Dacă vrem însă să știm care este primul dintre cei care au luat locul trei și câteva lucruri despre el, avem nevoie de tăietură - adăugăm la predicatul *spune/1* semnul exclamării astfel:

spune(Loc) :- *locul*(Loc, Cine), *write*(Cine), nl, !,
despre(Loc, Despre), tab(3), *write*(Despre), nl,
fail.

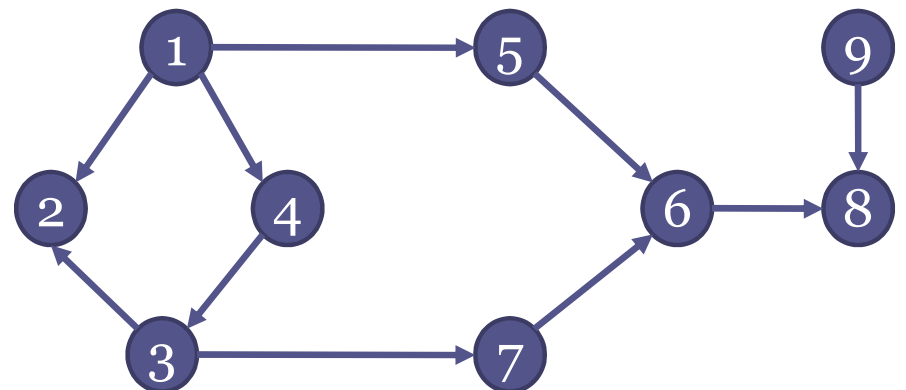
- Acum, după adăugarea făcută, backtrackingul se va aplica numai asupra predicatelor aflate după semnul exclamării.

Tăietura

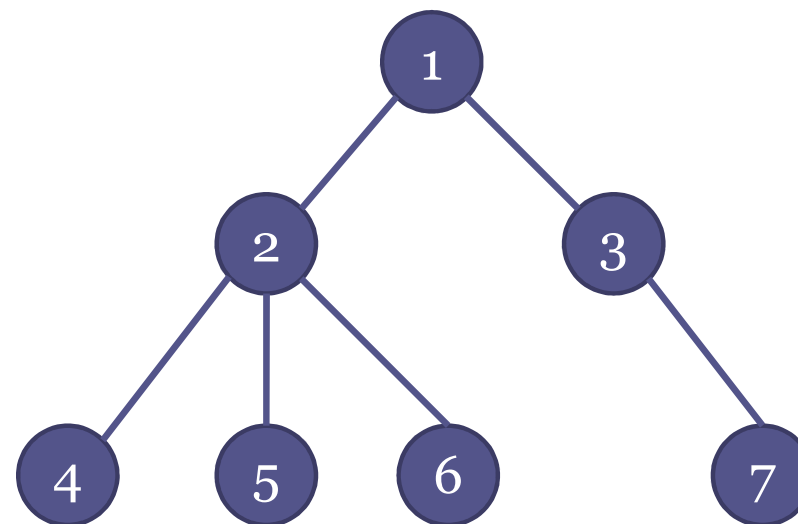
- Tăietura se folosește de obicei în interiorul unui predicat unde Prolog-ul a găsit primul răspuns posibil despre care se doresc mai multe detalii.
- Sau pentru a forța un predicat să întoarcă un răspuns negativ (adică fail) într-o anumită situație și nu vrem să caute alte soluții.
- Tăietura însă, în general, mărește complexitatea codului decât să o simplifice, iar utilizarea ei este bine să fie evitată pe cât posibil:
 - se spune chiar că ea reprezintă *goto*-ul programării logice.



Arbori si grafuri



Arbori



- Cum reprezentam acest arbore?

Arbori

% tata(X,Y) - X este tatal lui Y

tata(0,1).

tata(1,2).

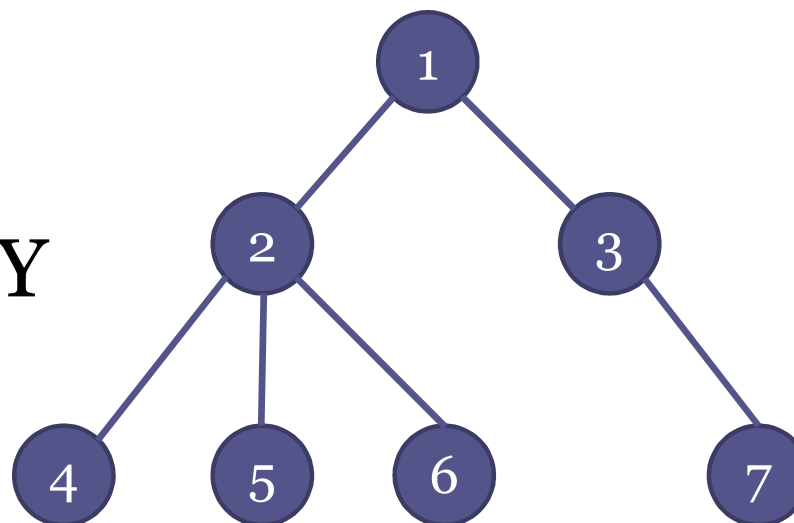
tata(1,3).

tata(2,4).

tata(2,5).

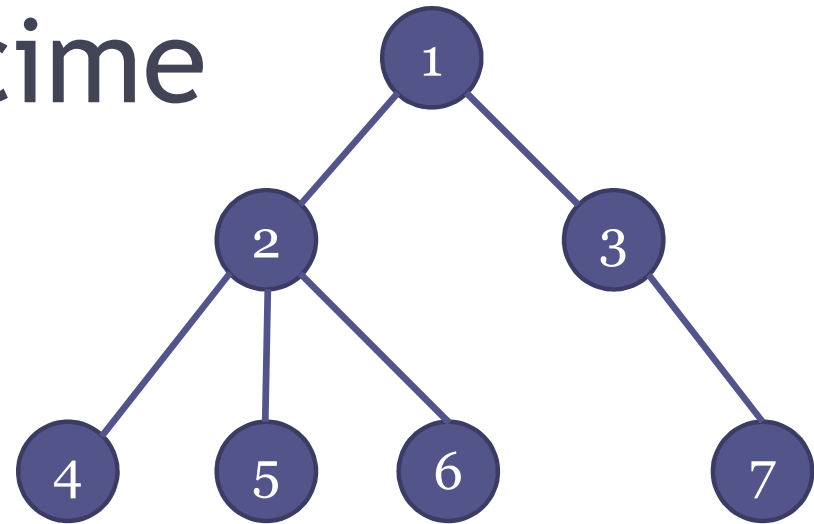
tata(2,6).

tata(3,7).



Aceasta confirma faptul ca
1 este radacina arborelui.

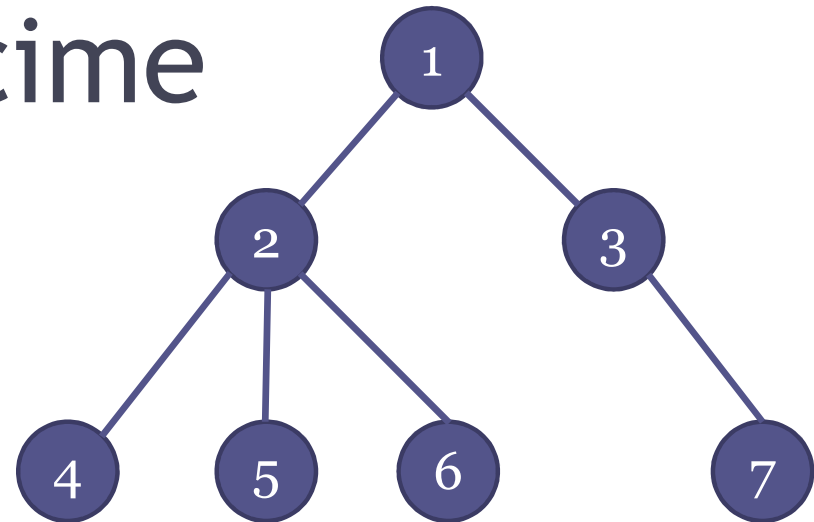
Parcurgere in adancime



- Care ar fi parcurgerea in adancime a acestui arbore?
- 1, 2, 4, 5, 6, 3, 7

Parcurgere in adancime

Gaseste toti X care
au o anumita relatie
cu un Y dat; acestia
se pun in lista L



`findall(X, relatie(X,Y), L)`

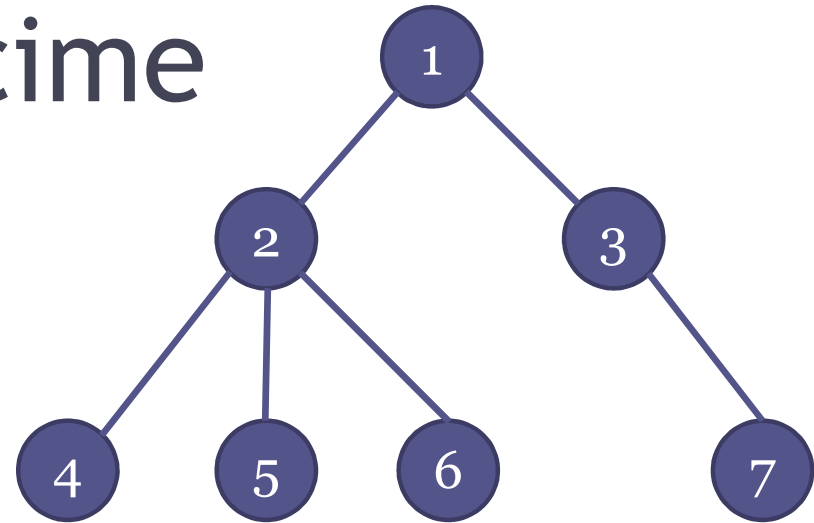
`parcurgere:-tata(o, Rad), p([Rad]).`

`p([]).`

`p([Nod|Rest]) :- write(Nod), tab(2), findall(D,
tata(Nod, D), LC), append(LC, Rest, Stiva),
p(Stiva).`

Parcursgere in adancime

?-parcursgere.

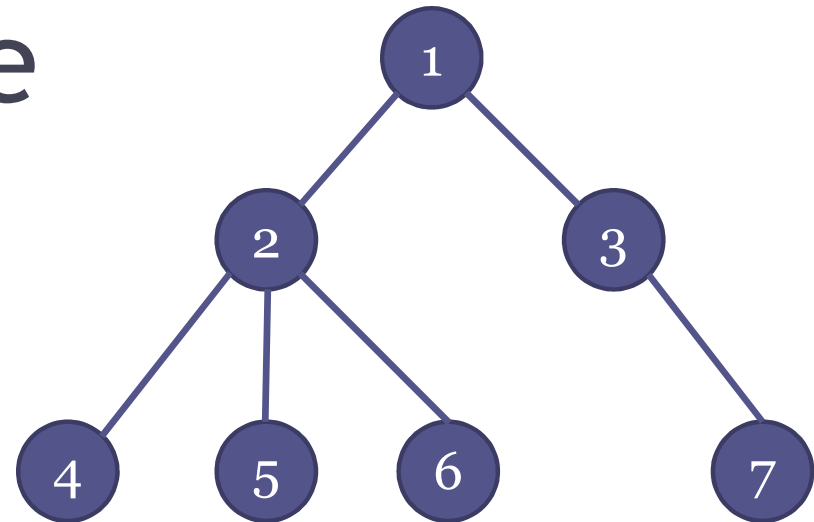


3 ?- parcursgere.

1 2 4 5 6 3 7

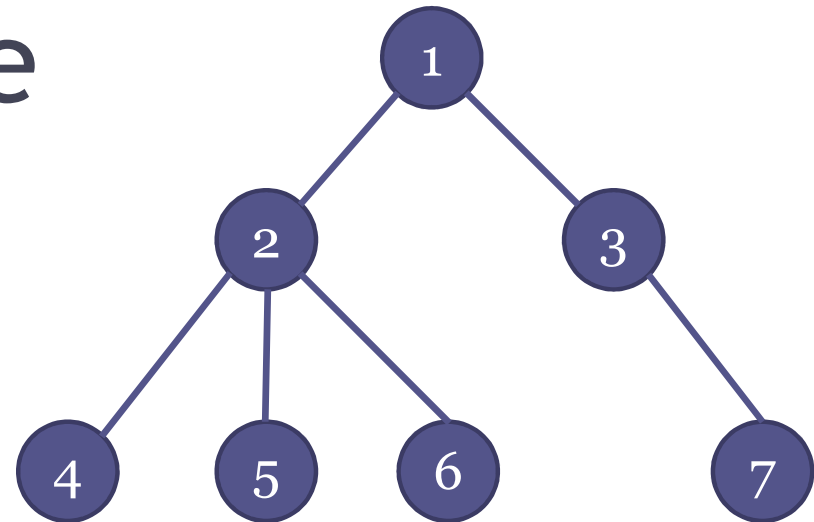
Yes

Parcurgere in latime



- Care ar fi parcurgerea in latime a acestui arbore?
- 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7

Parcungere in latime



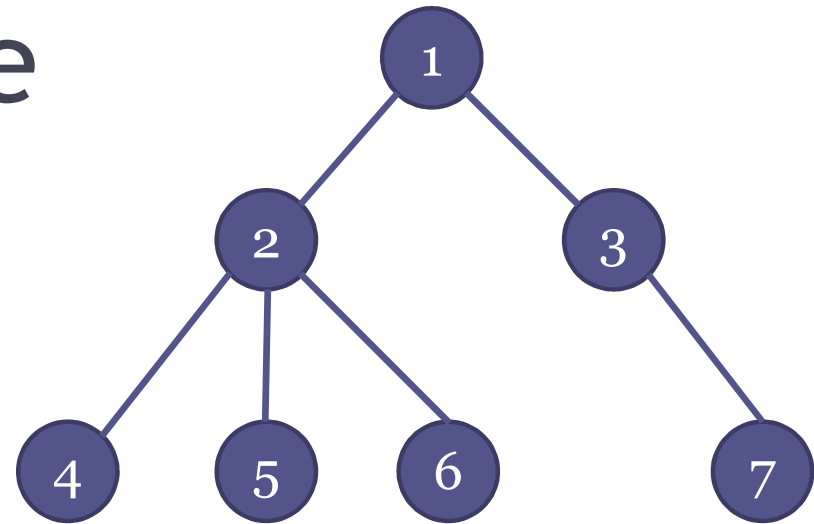
```
parcungere_latime:-tata(0, Rad), c([Rad]).
```

```
c([]).
```

```
c([P|Rest]) :- write(P), tab(2), findall(D, tata(P, D), LC), append(Rest, LC, Coda), c(Coda).
```


Parcungere in latime

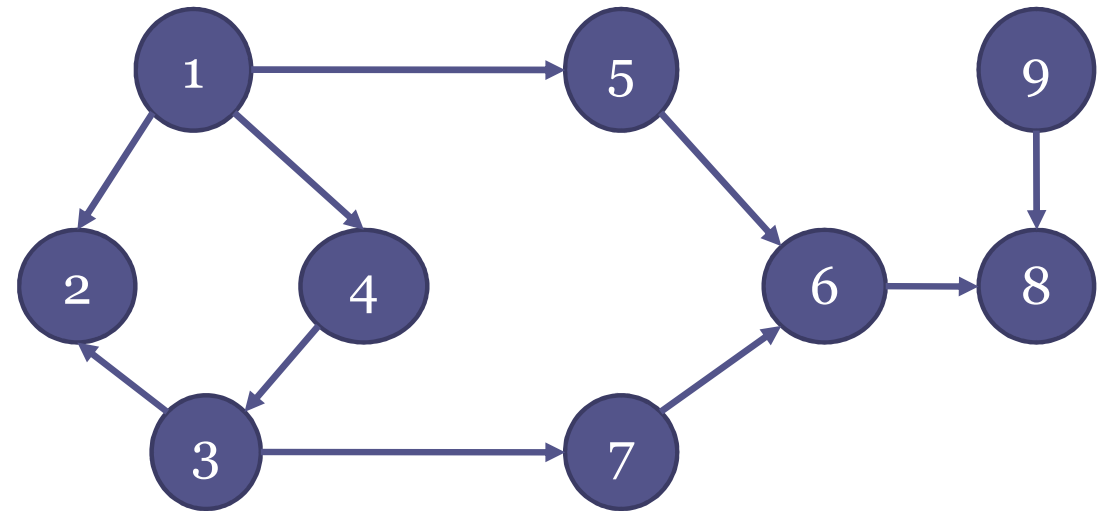
?-parcungere_latime.



```
7 ?- parcungere_latime.  
1 2 3 4 5 6 7
```

Yes

Grafuri orientate



- Cum reprezentam acest graf?

Grafuri orientate

marc(1, 2).

marc(1, 4).

marc(1, 5).

marc(3, 2).

marc(3, 7).

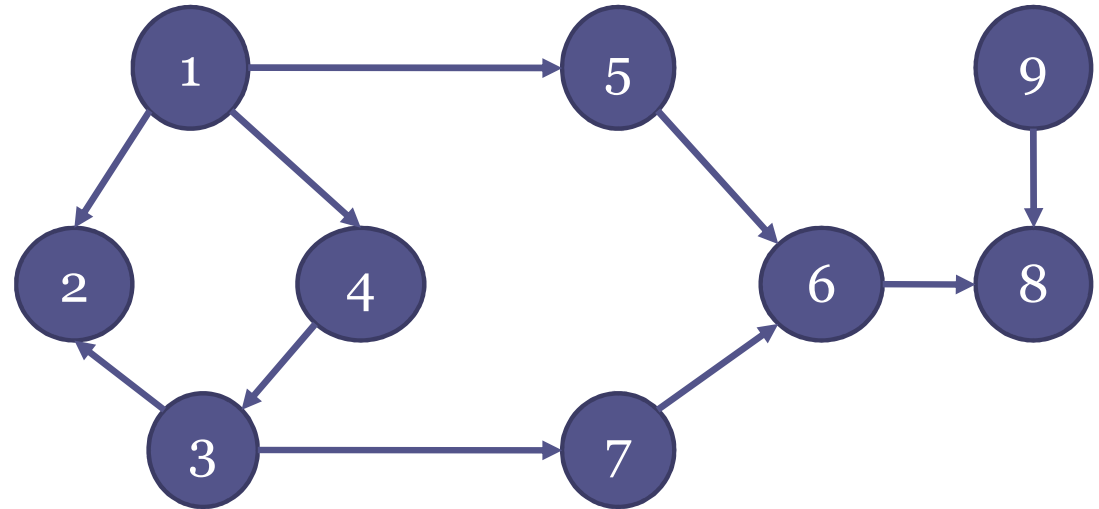
marc(4, 3).

marc(5, 6).

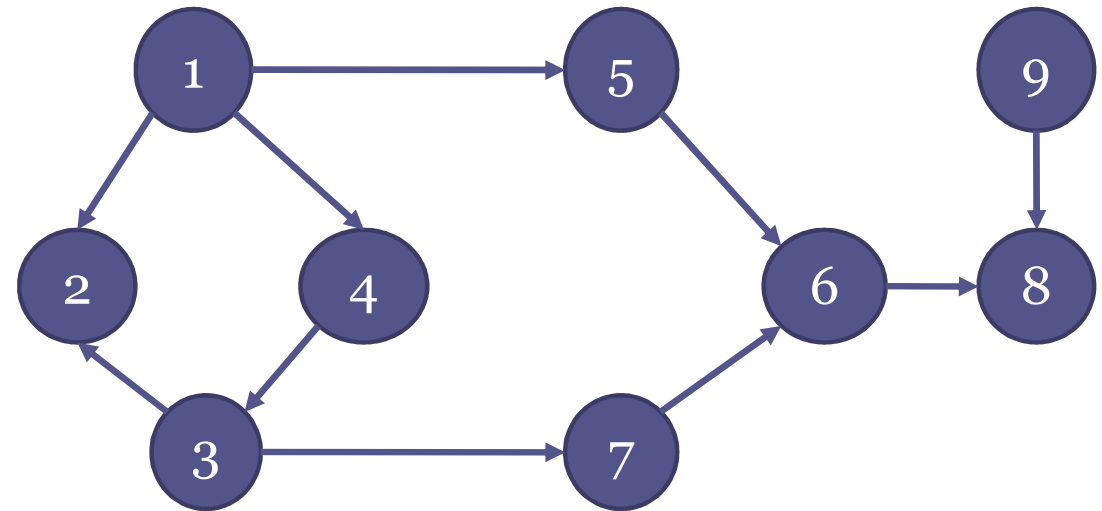
marc(6, 8).

marc(7, 6).

marc(9, 8).

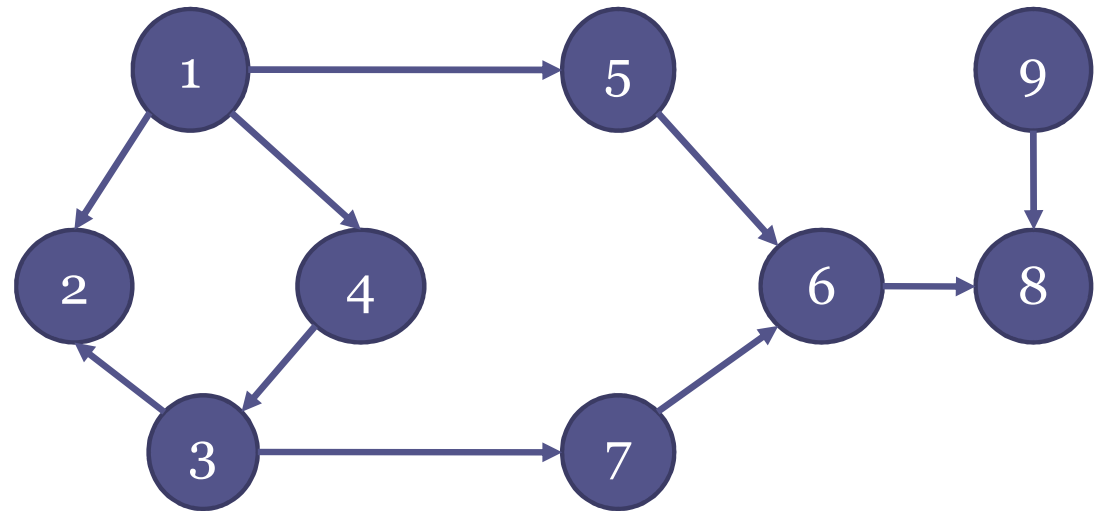


Grafuri orientate



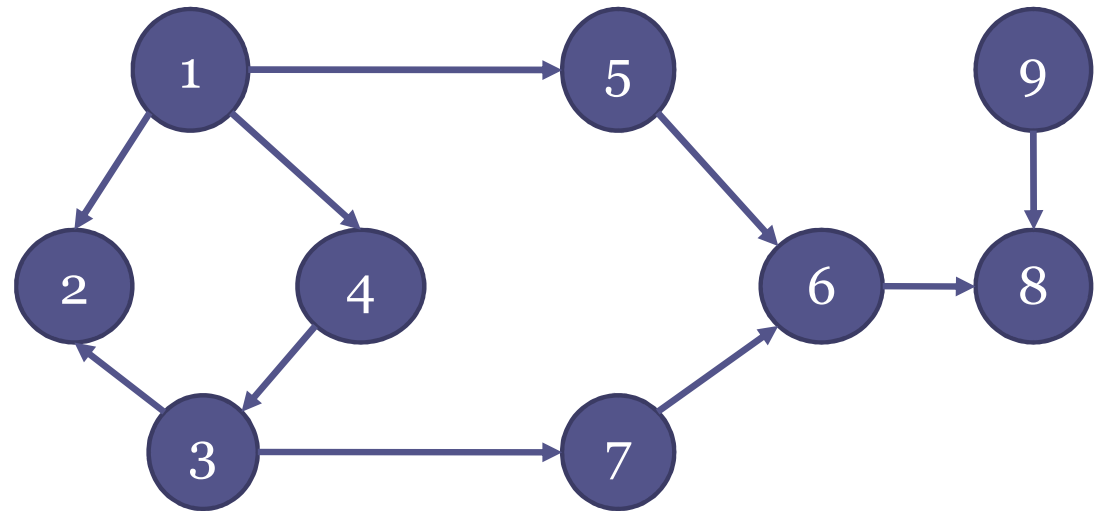
- Sa determinam toate drumurile intre doua noduri ale acestui graf.

Grafuri orientate



```
drum :- write('Introduceti nodul de start: '),  
        read(X), write('Introduceti nodul destinatie: '),  
        read(Y), drum(X, Y, L), write_ln(L), fail.  
drum.
```

Grafuri orientate



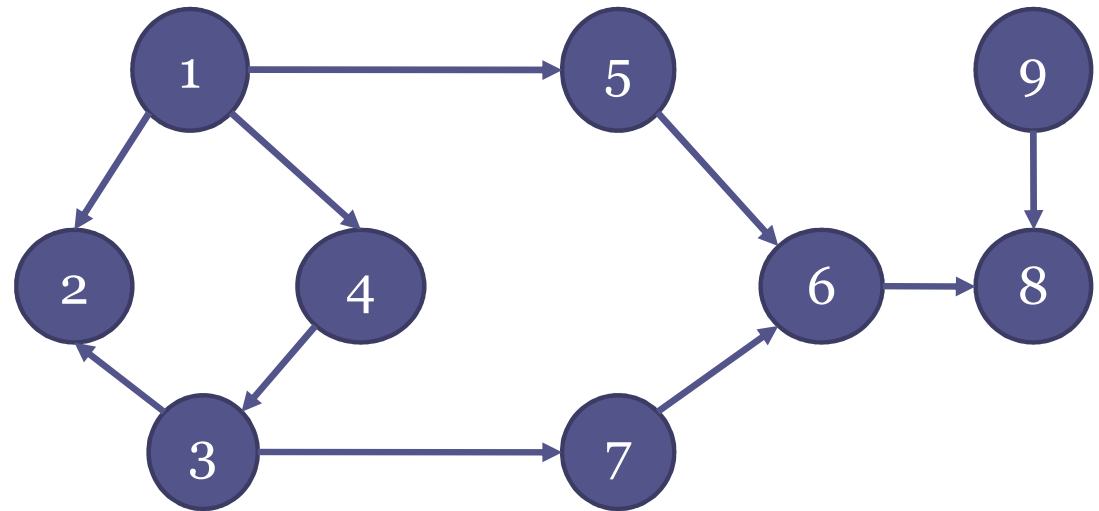
`drum(X, Y, L) :- drum(X, Y, [X], L).`

`drum(X, X, L, L).`

`drum(X, Y, L, Lista) :- marc(X, Z),
not(member(Z, L)), append(L, [Z], L1), drum(Z,
Y, L1, Lista).`

Grafuri orientate

?- drum.



22 ?- drum.

Introduceti nodul de start: 1.

Introduceti nodul destinatie: 8.

[1, 4, 3, 7, 6, 8]

[1, 5, 6, 8]

Yes

Pe saptamana viitoare!

