

**Všechna řešení,  
stromy, grafy**

# Všechna řešení

```
% z(Jmeno,Prijmeni,Sex,Vek,Prace,Firma)
z(petr,novak,m,30,skladnik,skoda). z(pavel,novy,m,40,mechanik,skoda).
z(rostislav,lucensky,m,50,technik,skoda). z(alena,vesela,z,25,sekretarka,skoda).
z(jana,dankova,z,35,asistentka,skoda). z(lenka,merinska,z,35,ucetni,skoda).
z(roman,maly,m,35,manazer,cs). z(alena,novotna,z,40,ucitelka,zs_stara).
z(david,novy,z,30,ucitel,zs_stara). z(petra,spickova,z,45,reditelka,zs_stara).
```

- Najděte jméno a příjmení všech lidí.

```
?- findall(Jmeno-Prijmeni, z(Jmeno,Prijmeni,_,_,_,_),L).
?- bagof( Jmeno-Prijmeni, [S,V,Pr,F] ^ z(Jmeno,Prijmeni,S,V,Pr,F) , L ).
?- bagof( Jmeno-Prijmeni, [V,Pr,F] ^ z(Jmeno,Prijmeni,S,V,Pr,F) , L ).
```

- Najděte jméno a příjmení všech zaměstnanců firmy skoda a cs

```
?- findall( c(J,P,Firma), ( z(J,P,_,_,_,Firma), ( Firma=skoda ; Firma=cs ) ), L
?- bagof( J-P, [P,S,V,Pr]^z(J,P,S,V,Pr,F),( F=skoda ; F=cs ) ) , L .
?- setof( P-J, [P,S,V,Pr]^z(J,P,S,V,Pr,F),( F=skoda ; F=cs ) ) , L .
```

# Všechna řešení: příklady

1. Jaká jsou příjmení všech žen?
2. Kteří lidé mají více než 30 roků? Nalezněte jejich jméno a příjmení.
3. Nalezněte abecedně seřazený seznam všech lidí.
4. Nalezněte příjmení učitelů ze zs\_stara.
5. Jsou v databázi dva bratři (mají stejné příjmení a různá jména)?
6. Které firmy v databázi mají více než jednoho zaměstnance?

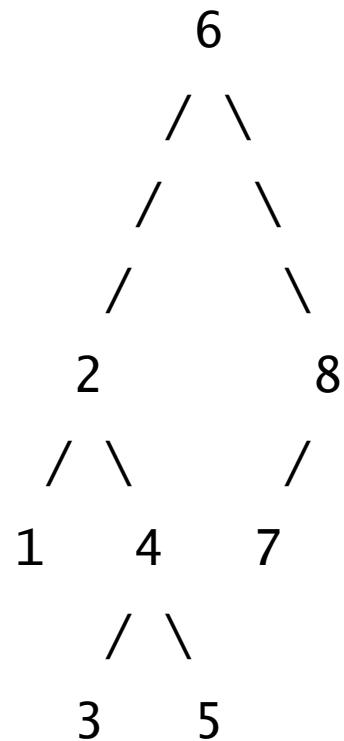
# Všechna řešení: příklady

1. Jaká jsou příjmení všech žen?
  2. Kteří lidé mají více než 30 roků? Nalezněte jejich jméno a příjmení.
  3. Nalezněte abecedně seřazený seznam všech lidí.
  4. Nalezněte příjmení učitelů ze zs\_stara.
  5. Jsou v databázi dva bratři (mají stejné příjmení a různá jména)?
  6. Které firmy v databázi mají více než jednoho zaměstnance?
- 
1. `findall(Prijmeni, z(_,Prijmeni,z,_,_,_),L).`
  2. `findall(Jmeno-Prijmeni, (z(Jmeno,Prijmeni,_,Vek,_,_),Vek>30),L).`
  3. `setof(P-J,[S,V,Pr,F]^z(J,P,S,V,Pr,F), L ).`
  4. `findall(Prijmeni,(z(_,Prijmeni,_,_,P,zs_stara),(P=ucitel;P=uciteleka)),L).`
  5. `findall(b(J1-P,J2-P),( z(J1,P,_,_,_,_),z(J2,P,_,_,_,_), J1@<J2, J1\=J2 ),L).`
  6. `bagof(P,[J,S,V,Pr]^z(J,P,S,V,Pr,F),L),length(L,Pocet),Pocet>1.`

# Stromy

Uzly stromu Tree jsou reprezentovány termy

- tree(Left,Value,Right): Left a Right jsou opět stromy, Value je ohodnocení uzlu
- leaf(Value): Value je ohodnocení uzlu
- Příklad:



tree(tree(leaf(1), 2, tree(leaf(3), 4, leaf(5))), 6, tree(leaf(7), 8, []))

# Stromy: hledání prvku $\text{in}(X, \text{Tree})$

Prvek X se nachází ve stromě T, jestliže

- X je listem stromu T, jinak  $\text{leaf}(X)$
- X je kořen stromu T, jinak  $\text{tree}(\text{Left}, X, \text{Right})$
- X je menší než kořen stromu T, pak se nachází v levém podstromu T, jinak
- X se nachází v pravém podstromu T

# Stromy: hledání prvku $\text{in}(X, \text{Tree})$

Prvek X se nachází ve stromě T, jestliže

- X je listem stromu T, jinak  $\text{leaf}(X)$
- X je kořen stromu T, jinak  $\text{tree}(\text{Left}, X, \text{Right})$
- X je menší než kořen stromu T, pak se nachází v levém podstromu T, jinak
- X se nachází v pravém podstromu T

```
in(X, leaf(X)) :- !.  
in(X, tree(_, X, _)) :- !.  
in(X, tree(Left, Root, Right) ) :-  
    X < Root, !,  
    in(X, Left).  
in(X, tree(Left, Root, Right) ) :-  
    in(X, Right).
```

# Stromy: přidávání add(Tree ,X, TreeWithX)

Prvek X přidej do stromu T jednou z

- $T = []$ , pak je nový strom  $\text{leaf}(X)$
- $T = \text{leaf}(V)$  a  $X > V$ , pak má nový strom kořen  $V$  a  $\text{leaf}(X)$  vpravo (vlevo je  $[]$ )  
 $T = \text{leaf}(V)$  a  $X < V$ , pak má nový strom kořen  $V$  a  $\text{leaf}(X)$  vlevo (vpravo je  $[]$ )
- $T = \text{tree}(L, \_, \_)$  a  $X > V$ , pak v novém stromě  $L$  ponechej a  $X$  přidej doprava  
 $T = \text{tree}(\_, \_, R)$  a  $X < V$ , pak v novém stromě  $R$  ponechej a  $X$  přidej doleva

# Stromy: přidávání add(Tree ,X ,TreeWithX)

Prvek X přidej do stromu T jednou z

- T = [], pak je nový strom leaf(X)
- T=leaf(V) a X>V, pak má nový strom kořen V a leaf(X) vpravo (vlevo je [])
- T=leaf(V) a X<V, pak má nový strom kořen V a leaf(X) vlevo (vpravo je [])
- T=tree(L,\_,\_) a X>V, pak v novém stromě L ponechej a X přidej doprava  
T=tree( \_,\_,R) a X<V, pak v novém stromě R ponechej a X přidej doleva

```
add([],X,leaf(X)) :- !.  
add(leaf(V), X, T1) :-  
    ( X>V, !, T1=tree([],V,leaf(X))  
    ; X<V, T1=tree(leaf(X),V,[])  
    ).
```

# Stromy: přidávání add(Tree ,X ,TreeWithX)

Prvek X přidej do stromu T jednou z

- T = [], pak je nový strom leaf(X)
- T=leaf(V) a X>V, pak má nový strom kořen V a leaf(X) vpravo (vlevo je [])
- T=leaf(V) a X<V, pak má nový strom kořen V a leaf(X) vlevo (vpravo je [])
- T=tree(L,\_,\_) a X>V, pak v novém stromě L ponechej a X přidej doprava  
T=tree( \_,\_,R) a X<V, pak v novém stromě R ponechej a X přidej doleva

```
add([],X,leaf(X)) :- !.  
add(leaf(V), X, T1) :-  
    ( X>V, !, T1=tree([],V,leaf(X))  
     ; X<V, T1=tree(leaf(X),V,[])  
    ).  
add(tree(L,V,R), X, tree(L1,V,R1)) :-  
    ( X>V, !, L1=L, add(R,X,R1)  
     ; X<V, R1=R, add(L,X,L1)  
    ).
```

# Procházení stromů

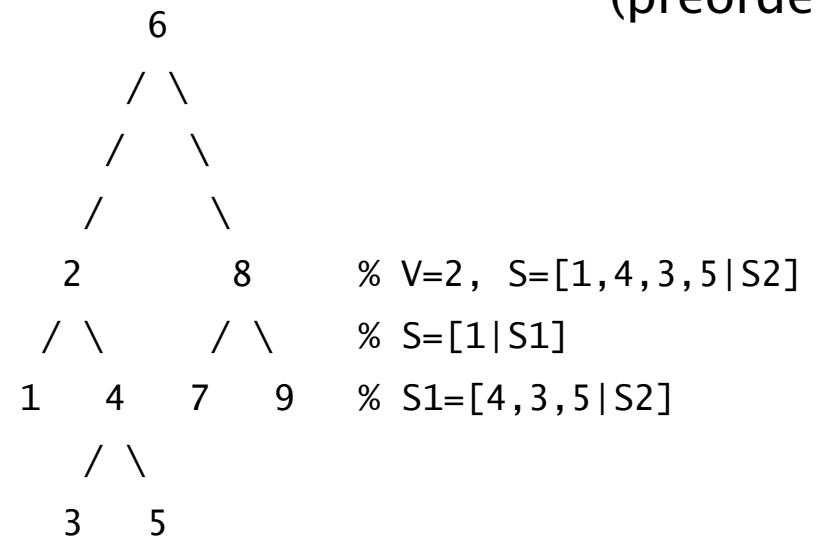
```
?- traverse(tree(tree(leaf(1),2,tree(leaf(3),4,leaf(5))),6,tree(leaf(7),8,leaf(9))),  
          [6,2,1,4,3,5,8,7,9].
```

```
traverse(T,Pre):- t_pre(T,Pre,[]).
```

```
t_pre(leaf(V),[V|S],S).
```

```
t_pre(tree(L,V,R),[V|S],S2):-  
    t_pre(L,S,S1),  
    t_pre(R,S1,S2).
```

Použit princip rozdílových seznamů



Modifikuje algoritmus tak, aby byly uzly vypsány v pořadí inorder (nejprve levý podstrom, pak uzel a nakonec pravý podstrom), tj. [1,2,3,4,5,6,7,8,9]

# Procházení stromů

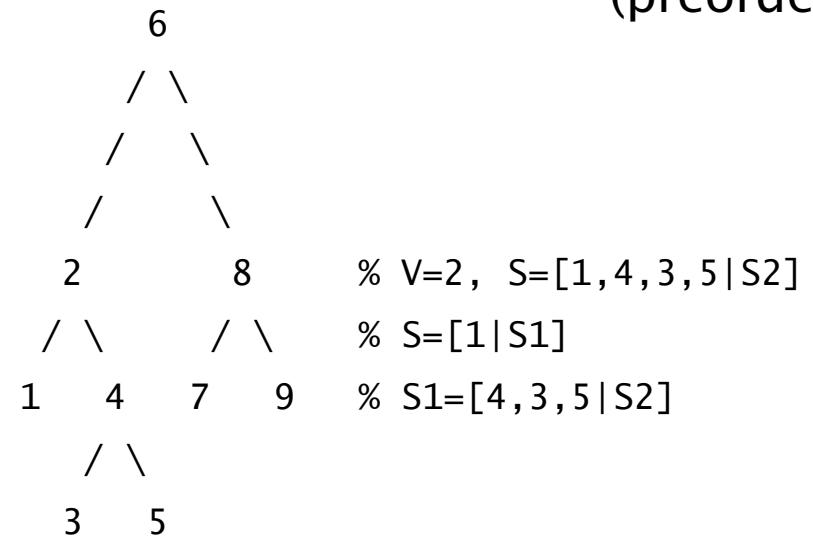
```
?- traverse(tree(tree(leaf(1),2,tree(leaf(3),4,leaf(5))),6,tree(leaf(7),8,leaf(9))),  
          [6,2,1,4,3,5,8,7,9].
```

```
traverse(T,Pre):- t_pre(T,Pre,[]).
```

```
t_pre(leaf(V),[V|S],S).
```

```
t_pre(tree(L,V,R),[V|S],S2):-  
    t_pre(L,S,S1),  
    t_pre(R,S1,S2).
```

Použit princip rozdílových seznamů



Modifikuje algoritmus tak, aby byly uzly vypsány v pořadí inorder (nejprve levý podstrom, pak uzel a nakonec pravý podstrom), tj. [1,2,3,4,5,6,7,8,9]

```
traverse(T,In):- t_in(T,In,[]).
```

```
t_in(leaf(V),[V|S],S).
```

```
t_in(tree(L,V,R),S,S2):-  
    t_in(L,S,[V|S1]),  
    t_in(R,S1,S2).
```

# Reprezentace grafu

- Reprezentace grafu: pole následníků uzelů
- Grafy nebudeme modifikovat, tj. pro reprezentaci pole lze využít term
- (Orientovaný) neohodnocený graf

```
graf([2,3],[1,3],[1,2]).
```

```
graf([2,4,6],[1,3],[2],[1,5,6],[4],[1,4]).
```

```
?- functor(Graf,graf,PocetUzlu).
```

```
?- arg(Uzel,Graf,Soused). 
```

- (Orientovaný) ohodnocený graf

```
graf([2-1,3-2],[1-1,3-2],[1-2,2-2]).
```

```
graf([2-1,4-3,6-1],[1-1,3-2],[2-2],[1-3,5-1,6-1],[4-1],[1-1,4-1]).
```

# Procházení grafu do hloubky

## ● Rodiče uzlů:

- při reprezentaci rodičů lze využít term s aritou odpovídající počtu uzlů
- iniciálně jsou argumentu termu volné proměnné
- na závěr je v N-tém argumentu uložen rodič (iniciální uzel označíme empty)

## ● Procházení grafu z uzlu U

- Vytvoříme term pro rodiče (všichni rodiči jsou zatím volné proměnné)
- Uzel U má prázdného rodiče a má sousedy S
- Procházíme (rekurzivně) všechny sousedy v S

## ● Procházení sousedů S uzlu U

- Uzel V je první soused
- Nastavíme rodiče uzlu V na uzel U
- Pokud jsme V ještě neprošli (nemá rodiče), tak rekurzivně procházej všechny jeho sousedy
- Procházej zbývající sousedy uzlu U

# DFS: algoritmus

```
dfs(U,G,P) :-  
    functor(G,graf,Pocet),  
    functor(P,rodice,Pocet),  
    arg(U,G,Soused),  
    arg(U,P,empty),  
    prochazej_sousedy(Soused,U,G,P).  
  
prochazej_sousedy([],_,_,_).  
prochazej_sousedy([V|T],U,G,P) :-  
    arg(V,P,Rodic),  
    ( nonvar(Rodic), !  
    ;  
      Rodic = U,  
      arg(V,G,SousedV),  
      prochazej_sousedy(SousedV,V,G,P)  
    ),  
    prochazej_sousedy(T,U,G,P).
```