

# Operace na datových strukturách

Aleš Horák

E-mail: hales@fi.muni.cz  
<http://nlp.fi.muni.cz/uui/>

Obsah:

- ▶ Operace na datových strukturách
- ▶ Binární stromy
- ▶ Reprezentace grafů

## Práce se seznamy

**Seznam:**

- ▶ rekurzivní datová struktura
- ▶ uspořádaná posloupnost prvků (libovolných termů včetně seznamů)
- ▶ operátor ./2; prázdný seznam []
- ▶ .(Hlava,Tělo), alternativně [Hlava|Tělo], Hlava je (typu) prvek seznamu, Tělo je (typu) seznam

.(a,[])	[a]	[a []]
.(a,..(b,..(c,[])))	[a,b,c]	[a,b [c]],    [a [b,c]], [a,b,c []],    [a [b,c []]], [a [b [c []]]]
.(a,..(.(b,..(c,[])),[]))	[a,[b,c]]	[a [[[b,c]]]], ...
...	[a1,[[b3,c3],d2,e2],f1]	...

## Práce se seznamy – member

**member(+Prvek,+Seznam)** – true, pokud v seznamu je zadaný prvek

1. `member(X,[X|_]).`  
`member(X,[_|T]) :- member(X,T).`  
`?- member(a,[X,b,c]).`  
 X=a  
 Yes
2. `member(X,[Y|_]) :- X == Y.`  
`member(X,[_|T]) :- member(X,T).`  
`?- member(a,[X,b,c]). ?- member(a,[a,b,a]), write(ok), nl, fail.`  
 No ok  
 ok  
 No
3. `member(X,[Y|_]) :- X == Y.`  
`member(X,[Y|T]) :- X \== Y, member(X,T).`  
`?- member(a,[a,b,a]), write(ok), nl, fail.`  
 ok  
 No

## Práce se seznamy – del a insert

predikát **del(+A,+L,-Vysl)** smaže všechny výskyty prvku **A** ze seznamu **L**  
**del1(+A,+L,-Vysl)** smaže vždy jeden (dle pořadí) **výskyt A** v seznamu **L**

- |  |   |
|--|---|
| <code>del(_,[],[]).</code>                                 | <code>?- del(1,[1,2,1,1,2,3,1,1],L).</code> |
| <code>del(A,[A T],V) :- del(A,T,V).</code>                 | <code>L = [2, 2, 3]</code>                  |
| <code>del(A,[H T1],[H T2]) :- A \= H, del(A,T1,T2).</code> | <code>Yes</code>                            |
|  | <code>?- del1(1,[1,2,1],L).</code>          |
| <code>del1(A,[A T],T).</code>                              | <code>L = [2, 1] ;</code>                   |
| <code>del1(A,[H T1],[H T2]) :- del1(A,T1,T2).</code>       | <code>L = [1, 2] ;</code>                   |
|  | <code>No</code>                             |

**insert(+A,+L,-Vysl)** vkládá postupně (při žádosti o další řešení) na všechny pozice seznamu **L** prvek **A**

**insert1(+A,+L,-Vysl)** vloží **A** na začátek seznamu **L** (ve výsledku **Vysl**)

- |  |                                      |
|--|--------------------------------------|
| <code>insert(A,L,[A L]).</code>                          | <code>?- insert(4,[2,3,1],L).</code> |
| <code>insert(A,[H T1],[H T2]) :- insert(A,T1,T2).</code> | <code>L = [4, 2, 3, 1] ;</code>      |
|  | <code>L = [2, 4, 3, 1] ;</code>      |
|  | <code>L = [2, 3, 4, 1] ;</code>      |
| <code>insert1(X,List,[X List]).</code>                   | <code>L = [2, 3, 1, 4] ;</code>      |
|  | <code>No</code>                      |

# Práce se seznamy – permutace

## 1. pomocí `insert`

```
perm1([], []).  
perm1([H|T], L) :- perm1(T, V), insert(H, V, L).  
  
?- perm1([1,2,3], L).  
L = [1, 2, 3] ;  
L = [2, 1, 3] ;  
L = [2, 3, 1] ;  
L = [1, 3, 2] ;  
L = [3, 1, 2] ;  
L = [3, 2, 1] ;  
No
```

## 2. pomocí `del1`

```
perm2([], []).  
perm2(L, [X|P]) :- del1(X, L, L1), perm2(L1, P).
```

## 3. pomocí `append`

```
perm3([], []).  
perm3(L, [H|T]) :- append(A, [H|B], L), append(A, B, L1), perm3(L1, T).
```

# Práce se seznamy – `append`

**append(?Seznam1,?Seznam2,?Seznam)** – **Seznam** je spojení seznamů **Seznam1** a **Seznam2**

```
append([], L, L).  
append([H|T1], L2, [H|T]) :- append(T1, L2, T).
```

**predikát `append` je vícesměrný:**

```
?- append([a,b],[c,d],L).  
L = [a, b, c, d]  
Yes  
?- append(X,[c,d],[a,b,c,d]).  
X = [a, b]  
Yes  
?- append(X,Y,[a,b,c]).  
X = []          Y = [a, b, c];  
X = [a]         Y = [b, c];  
X = [a, b]      Y = [c];  
X = [a, b, c]  Y = [];  
No
```

# Práce se seznamy – využití **append**

predikát **append** je všeobecně použitelný:

```
member(X,Ys)      :- append([X|Xs],Ys).
last(X,Xs)        :- append([X],Xs).
prefix(Xs,Ys)     :- append(Xs,As,Ys).
suffix(Xs,Ys)     :- append(As,Xs,Ys).
sublist(Xs,AsXsBs) :- append(AsXs,Bs,AsXsBs), append(As,Xs,AsXs).
adjacent(X,Y,Zs)  :- append(As,[X,Y|Ys],Zs).
```

## Práce se seznamy – efektivita **append**

Efektivní řešení predikátu **append** – **rozdílové seznamy** (difference lists)  
 Rozdílový seznam se zapisuje jako **Seznam1-Seznam2**.

Např.:      **[a,b,c] ... [a,b,c] - []** nebo **[a,b,c,d] - [d]** nebo  
**[a,b,c,d,e] - [d,e]**, obecně **[a,b,c|X] - X**  
**[] ... A-A**  
**[a] ... [a|A]-A**

**Seznam2** jako volná proměnná slouží jako “ukazatel” na konec seznamu  
**Seznam1**

predikát **append** s rozdílovými seznamy (**append\_dl**):

```
append_dl(A-B,B-C,A-C).
```

```
?- append_dl([a,b|X]-X,[c,d|Y]-Y,Z).  

X = [c, d|Y]  

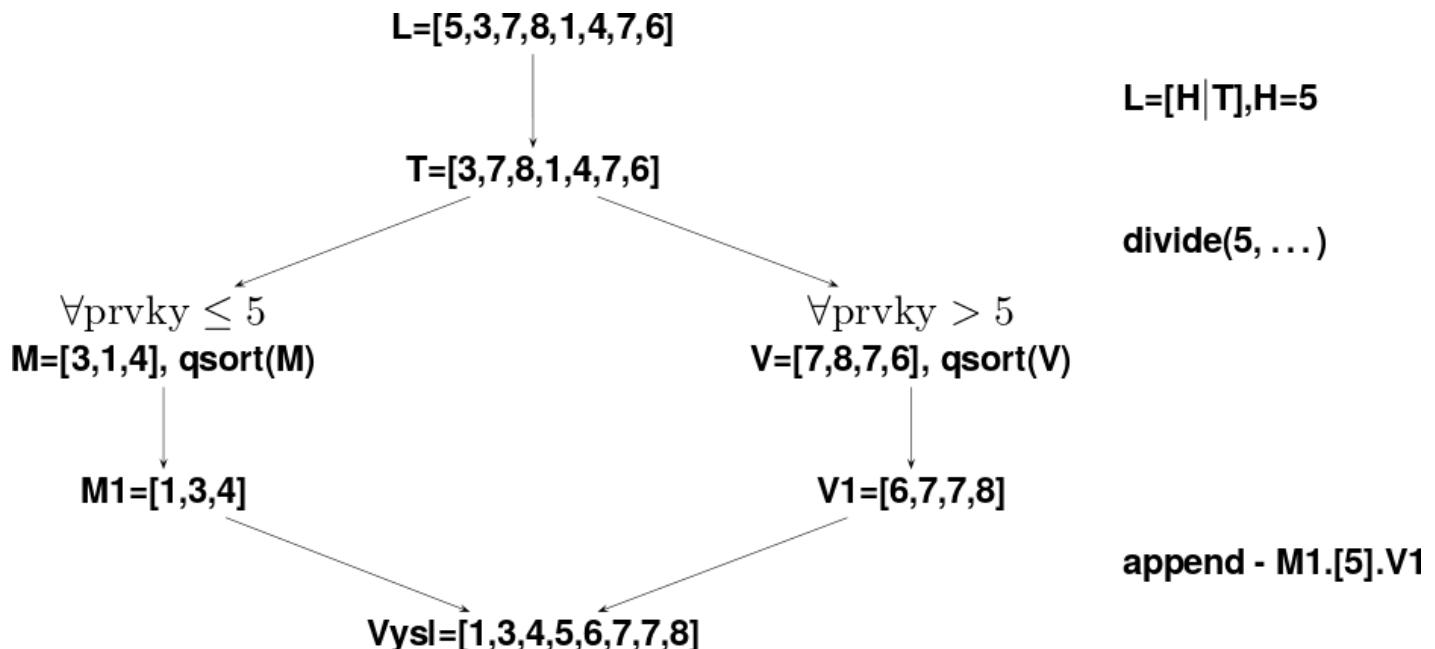
Y = Y  

Z = [a, b, c, d|Y] - Y  

Yes
```

## Třídění seznamů — quicksort

predikát **qsort(+L,-Vysl)** – třídí seznam **L** technikou **rozděl a panuj**



## Třídění seznamů — quicksort

predikát **qsort(+L,-Vysl)** – třídí seznam **L** technikou **rozděl a panuj**

```

qsort([], []) :- !.      % "řez" - zahod' další možnosti řešení
qsort([H], [H]) :- !.
qsort([H|T], L) :- divide(H, T, M, V),
                 qsort(M, M1), qsort(V, V1),
                 append(M1, [H|V1], L).
  
```

```

divide(_, [], [], []) :- !.
divide(H, [K|T], [K|M], V) :- K=<H, !, divide(H, T, M, V).
divide(H, [K|T], M, [K|V]) :- K>H, divide(H, T, M, V).
  
```

# Třídění seznamů — quicksort II

predikát **qsort\_dl(+L,-Vysl)** – efektivnější varianta predikátu **qsort** s rozdílovými seznamy

```
qsort(L,S) :- qsort_dl(L,S-[]).
```

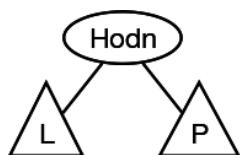
```
qsort_dl([],A-A).
qsort_dl([H|T],A-B) :- divide(H,T,L1,L2),
    qsort_dl(L2,A1-B),
    qsort_dl(L1,A-[H|A1]).
```

```
divide(_,[],[],[]):- !.
divide(H,[K|T],[K|M],V) :- K=<H, !, divide(H,T,M,V).
divide(H,[K|T],M,[K|V]) :- K>H, divide(H,T,M,V).
```

## Uspořádané binární stromy

### Reprezentace binárního stromu:

- ▶ **nil** – prázdný strom

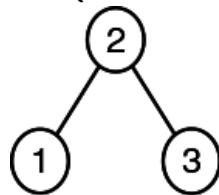


- ▶ **t(L,Hodn,P)** – strom

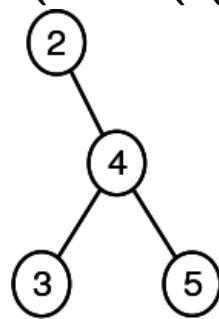
**t(nil,8,nil)**

(8)

**t(t(nil,1,nil),  
2,t(nil,3,nil))**



**t(nil,2,t(t(nil,3,nil),4,t(nil,5,nil)))**



## Přidávání do binárního stromu

**addleaf(+T,+X,-Vysl)** přidá do binárního stromu **T** hodnotu **X** na správnou pozici vzhledem k setřídění stromu

```

addleaf(nil,X,t(nil,X,nil)).
addleaf(t(Left,X,Right),X,t(Left,X,Right)).
addleaf(t(Left,Root,Right),X,t(Left1,Root,Right)) :- 
    Root>X, addleaf(Left,X,Left1).
addleaf(t(Left,Root,Right),X,t(Left,Root,Right1)) :- 
    Root<X, addleaf(Right,X,Right1).

?- addleaf(nil,6,T), addleaf(T,8,T1), addleaf(T1,2,T2), addleaf(T2,4,T3),
   addleaf(T3,1,T4).
T4 = t(t(t(nil, 1, nil), 2, t(nil, 4, nil)), 6, t(nil, 8, nil))
?- addleaf(t(t(t(nil,1,nil),2,t(t(nil,3,nil),4,t(nil,5,nil))),6,t(t(nil,7,nil),8,t(nil,9,nil))),10,
           T).
T = t( t( t(nil, 1, nil), 2, t( t(nil, 3, nil), 4, t(nil, 5, nil))),6, t( t(nil, 7, nil), 8, t( nil, 9, t(nil, 10, nil))))

```

## Odebírání z binárního stromu

Predikát **addleaf není** vícesměrný  $\Leftrightarrow$  nelze definovat:

```
del(T,X,T1) :- addleaf(T1,X,T).
```

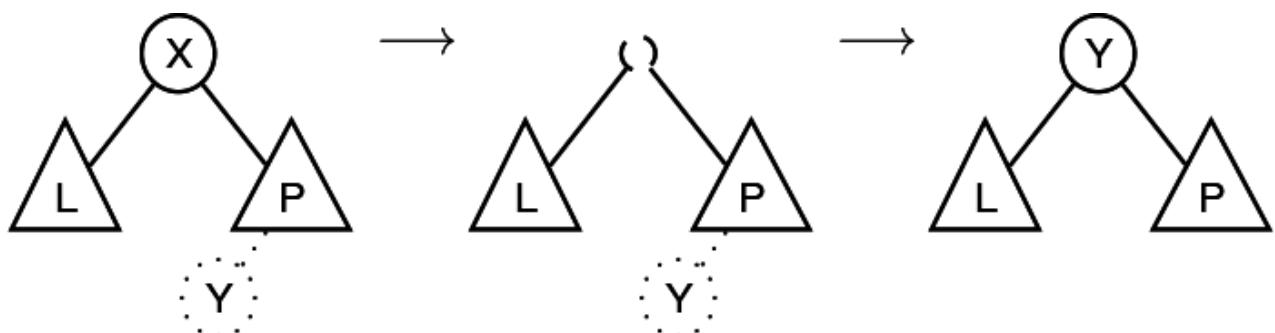


# Odebírání z binárního stromu

správný postup:

- ▶ pokud je odebíraná hodnota v **listu** → nahradí se hodnotu **nil**
- ▶ jestliže je ale v **kořenu** (pod)stromu → je nutné tento (pod)strom přestavět

Přestavba binárního stromu při odstraňování kořene **X**:



# Odebírání z binárního stromu

**delleaf(+T,+X,-Vysl)** odstraní ze stromu **T** uzel s hodnotou **X**

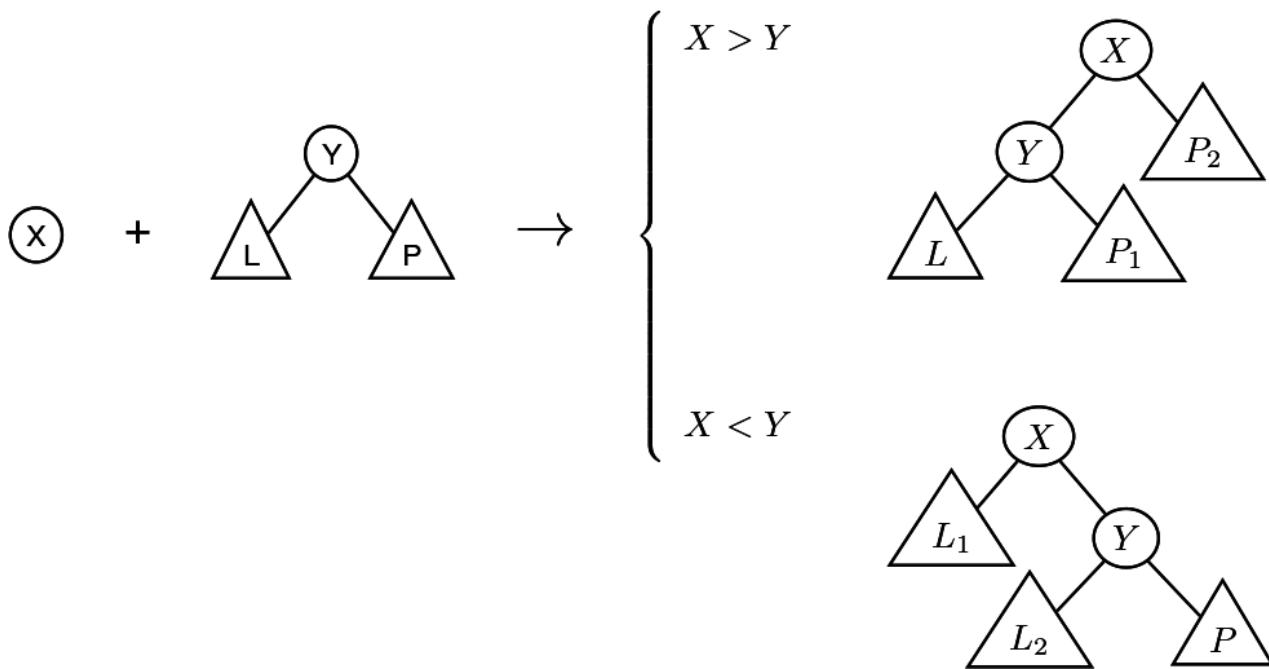
```

delleaf(t(nil,X,Right),X,Right).
delleaf(t(Left,X,nil),X,Left).
delleaf(t(Left,X,Right),X,t(Left,Y,Right1)) :- delmin(Left,Y,Right1).
delleaf(t(Left,Root,Right),X,t(Left1,Root,Right)) :-
  X<Root,delleaf(Left,X,Left1).
delleaf(t(Left,Root,Right),X,t(Left,Root,Right1)) :-
  X>Root,delleaf(Right,X,Right1).

delmin(t(nil,Y,R),Y,R).
delmin(t(Left,Root,Right),Y,t(Left1,Root,Right)) :-
  delmin(Left,Y,Left1).
  
```

# Vícesměrný algoritmus pro vkládání/odebírání

Jiný způsob vkládání:



# Vícesměrný algoritmus pro vkládání/odebírání

**add(?T,+X,?Vysl)** přidá do binárního stromu **T** uzel s hodnotou **X** s přeuspořádáním stromu (jako kořen nebo jinam při navracení)

% přidej jako kořen

```
add(T,X,T1) :- addroot(T,X,T1).
```

% nebo kamkoliv do stromu (se zachováním uspořádání)

```
add(t(L,Y,R),X,t(L1,Y,R)) :- gt(Y,X),add(L,X,L1).
```

```
add(t(L,Y,R),X,t(L,Y,R1)) :- gt(X,Y),add(R,X,R1).
```

```
addroot(nil,X,t(nil,X,nil)).
```

```
addroot(t(L,Y,R),X,t(L1,X,t(L2,Y,R))) :- gt(Y,X),addroot(L,X,t(L1,X,L2)).
```

```
addroot(t(L,Y,R),X,t(t(L,Y,R1),X,R2)) :- gt(X,Y),addroot(R,X,t(R1,X,R2)).
```

```
addroot(t(L,X,R),X,t(L,X,R)).
```

Definice predikátu **gt(X,Y)** – na konečném uživateli.

Funguje i “obráceně”  $\Rightarrow$  lze definovat:

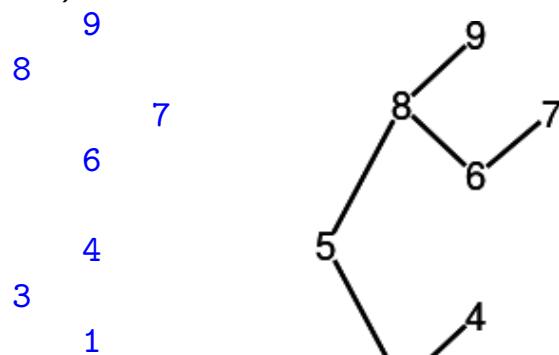
```
del(T,X,T1) :- add(T1,X,T).
```

## Výpis binárního stromu

pomocí odsazení zobrazujeme úroveň uzlu ve stromu a celkové uspořádání uzlů (strom je tedy zobrazen "naležato")

```
t(
  t(
    t(nil,1,nil),
    3,
    t(nil,4,nil)),
  5,
  t(
    t(nil,6,
      t(nil,7,nil)),
    8,
    t(nil,9,nil)))
```

→ 5



**show(+T)** vypíše obsah uzlů stromu **T** se správným odsazením

```
show(T) :- show2(T,0).
show2(nil,_).
show2(t(L,X,R),Indent) :- Ind2 is Indent+2, show2(R,Ind2), tab(Indent),
  write(X), nl, show2(L,Ind2).
```

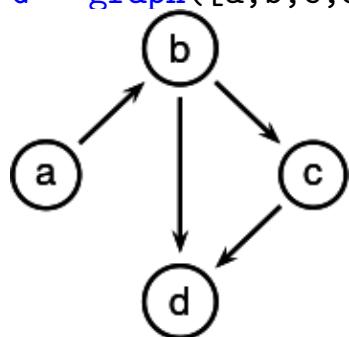
## Reprezentace grafů

### Příklady způsobů reprezentace grafů (v Prologu):

- term **graph(V,E)**, kde **V** je seznam vrcholů grafu a **E** je seznam hran grafu.

Každá hrana je tvaru **e(V1,V2)**, kde **V1** a **V2** jsou vrcholy grafu.

```
G = graph([a,b,c,d],[e(a,b),e(b,d),e(b,c),e(c,d)]).
```

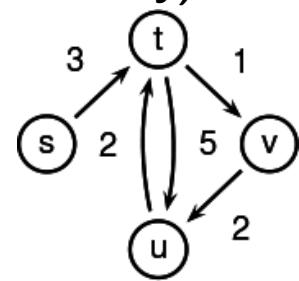


znázorňuje **orientovaný** graf

- ② **vgraph(V,E)** definuje uspořádanou dvojici seznamů vrcholů (**V**) a hran (**E**).

Hrany jsou tvaru **a(PocatecniV, KoncovyV, CenaHrany)**.

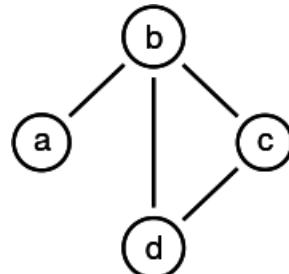
```
G = vgraph([s,t,u,v],[a(s,t,3),a(t,v,1),
a(t,u,5),a(u,t,2),a(v,u,2)]).
```



znázorňuje **orientovaný ohodnocený** graf

- ③ graf může být uložen v programové databázi jako posloupnost faktů (i pravidel).

```
edge(g3,a,b).
edge(g3,b,c).
edge(g3,b,d).
edge(g3,c,d).
edge(X,A,B) :- edge(X,B,A).
```



díky přidanému pravidlu představuje **neorientovaný** graf (bez pravidla je orientovaný).

## Cesty v grafech

**Cesta v neorientovaném grafu:**

**path(+A,+Z,+Graf,-Cesta)** v grafu **Graf** najde z vrcholu **A** do vrcholu **Z** cestu **Cesta** (**Graf** je ve tvaru 1).

```
path(A,Z,Graf,Cesta) :- path1(A,[Z],Graf,Cesta).
```

```
path1(A,[A|Cesta1],_,[A|Cesta1]).  
path1(A,[Y|Cesta1],Graf,Cesta) :- adjacent(X,Y,Graf),  
  \+ member(X,Cesta1), path1(A,[X,Y|Cesta1],Graf,Cesta).
```

```
adjacent(X,Y,graph(Nodes,Edges)) :-  
  member(e(X,Y),Edges); member(e(Y,X),Edges).
```

## Cesty v grafech II.

**Cesta v ohodnoceném neorientovaném grafu:**

**path(+A,+Z,+Graf,-Cesta,-Cena)** hledá libovolnou cestu z jednoho vrcholu do druhého a její cenu v ohodnoceném neorientovaném grafu.

```
path(A,Z,Graf,Cesta,Cena) :- path1(A,[Z],0,Graf,Cesta,Cena).
```

```
path1(A,[A|Cesta1],Cena1,Graf,[A|Cesta1],Cena1).
```

```
path1(A,[Y|Cesta1],Cena1,Graf,Cesta,Cena) :- adjacent(X,Y,CenaXY,Graf),
\+ member(X,Cesta1), Cena2 is Cena1+CenaXY,
path1(A,[X,Y|Cesta1],Cena2,Graf,Cesta,Cena).
```

```
adjacent(X,Y,CenaXY,Graf) :-
member(X-Y/CenaXY,Graf);member(Y-X/CenaXY,Graf).
```

**Graph** je seznam hran ve tvaru **X-Y/CenaXY** (viz **adjacent**).

## Kostra grafu

**Kostra grafu** je strom, který prochází všechny vrcholy grafu a jehož hrany jsou zároveň hranami grafu.

```
stree(Graph,Tree) :- member(Edge,Graph), spread([Edge],Tree,Graph).
```

```
spread(Tree1,Tree,Graph) :- addedge(Tree1,Tree2,Graph),
spread(Tree2,Tree,Graph).
```

```
spread(Tree,Tree,Graph) :- \+ addedge(Tree,_,Graph).
```

```
addedge(Tree,[A-B|Tree],Graph) :- adjacent(A,B,Graph), node(A,Tree),
\+ node(B,Tree).
```

```
adjacent(A,B,Graph) :- member(A-B,Graph);member(B-A,Graph).
```

```
node(A,Graph) :- adjacent(A,_,Graph).
```

```
?- stree([a-b,b-c,b-d,c-d],T).
T = [b-d, b-c, a-b]
Yes
```

