

Dekompozice problému, AND/OR grafy

Aleš Horák

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

Obsah:

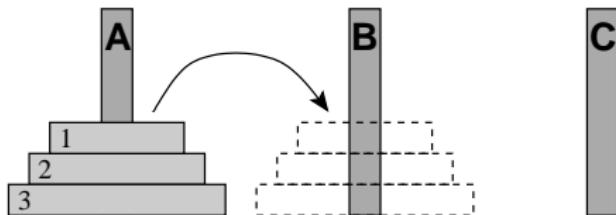
- Připomínka – průběžná písemka
- AND/OR grafy
- Prohledávání AND/OR grafů

Připomínka – průběžná písemka

- termín – příští přednášku, **31. října, 12:00, A217**, na začátku přednášky
- náhradní termín: **není**
- příklady (formou testu – odpovědi A, B, C, D, E, z látky probrané na prvních pěti přednáškách, včetně dnešní):
 - uveden příklad v Prologu, otázka **Co řeší tento program?**
 - uveden příklad v Prologu a cíl, otázka **Co je (návratová) hodnota výsledku?**
 - upravte (doplňte/zmeňte řádek) uvedený **program tak, aby...**
 - uvedeno několik **tvrzení**, potvrďte jejich pravdivost/nepravdivost
 - porovnání **vlastností** několika algoritmů
- rozsah: **4 příklady**
- hodnocení: **max. 32 bodů** – za *správnou odpověď* 8 bodů, za *zádnou odpověď* 0 bodů, za *špatnou odpověď* -3 body.

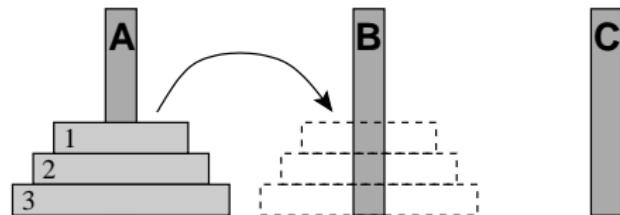
Příklad – Hanoiské věže

- máme tři tyče: **A**, **B** a **C**.
- na tyči **A** je (podle velikosti) *n* kotoučů.
- úkol: přeskládat z **A** pomocí **C** na tyč **B** (zaps. *n(A, B, C)*)
bez porušení uspořádání



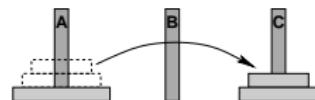
Příklad – Hanoiské věže

- máme tři tyče: **A**, **B** a **C**.
- na tyči **A** je (podle velikosti) *n* kotoučů.
- úkol: přeskládat z **A** pomocí **C** na tyč **B** (zaps. *n(A, B, C)*)
bez porušení uspořádání



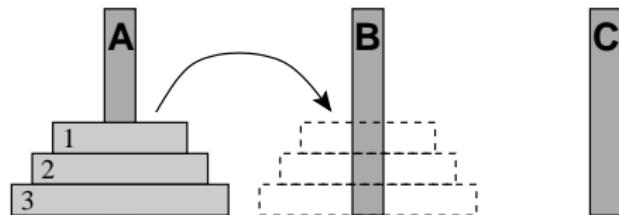
Můžeme rozložit na fáze:

1. přeskládat *n – 1* kotoučů z **A** pomocí **B** na **C**.



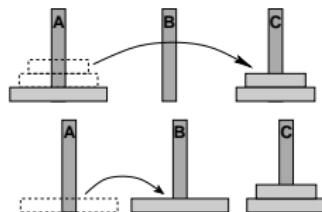
Příklad – Hanoiské věže

- máme tři tyče: **A**, **B** a **C**.
- na tyči **A** je (podle velikosti) *n* kotoučů.
- úkol: přeskládat z **A** pomocí **C** na tyč **B** (zaps. *n(A, B, C)*)
 bez porušení uspořádání



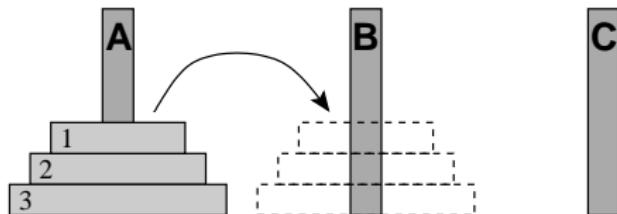
Můžeme rozložit na fáze:

1. přeskládat *n - 1* kotoučů z **A** pomocí **B** na **C**.
2. přeložit *1* kotouč z **A** na **B**



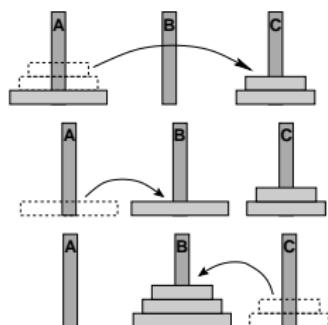
Příklad – Hanoiské věže

- máme tři tyče: **A**, **B** a **C**.
- na tyči **A** je (podle velikosti) *n* kotoučů.
- úkol: přeskládat z **A** pomocí **C** na tyč **B** (zaps. *n(A, B, C)*)
 bez porušení uspořádání



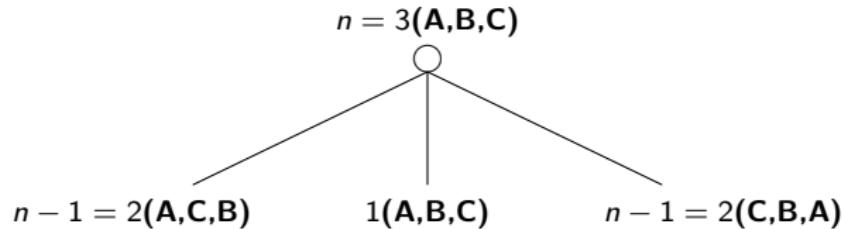
Můžeme rozložit na fáze:

1. přeskládat *n - 1* kotoučů z **A** pomocí **B** na **C**.
2. přeložit 1 kotouč z **A** na **B**
3. přeskládat *n - 1* kotoučů z **C** pomocí **A** na **B**



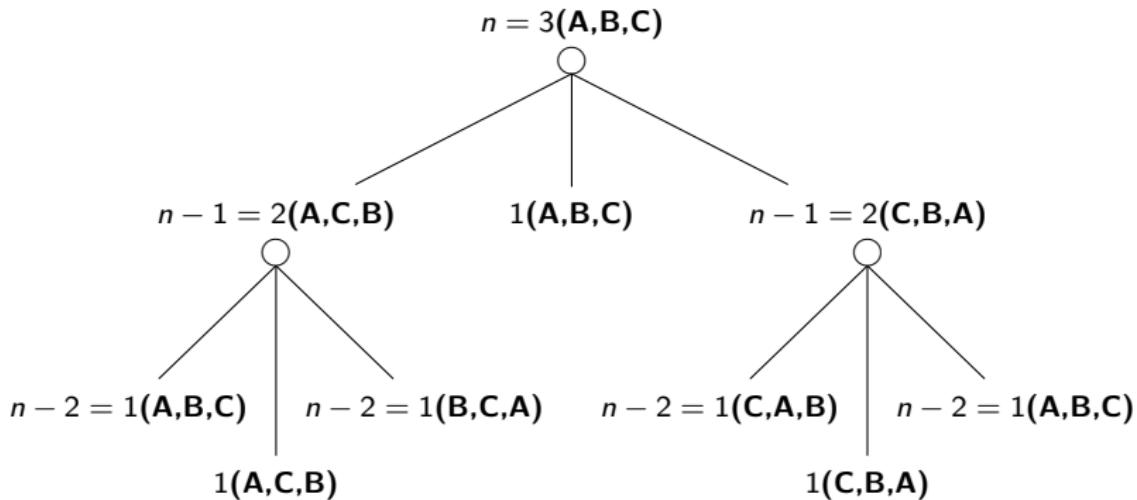
Příklad – Hanoiské věže – pokrač.

schéma celého řešení pro $n = 3$:



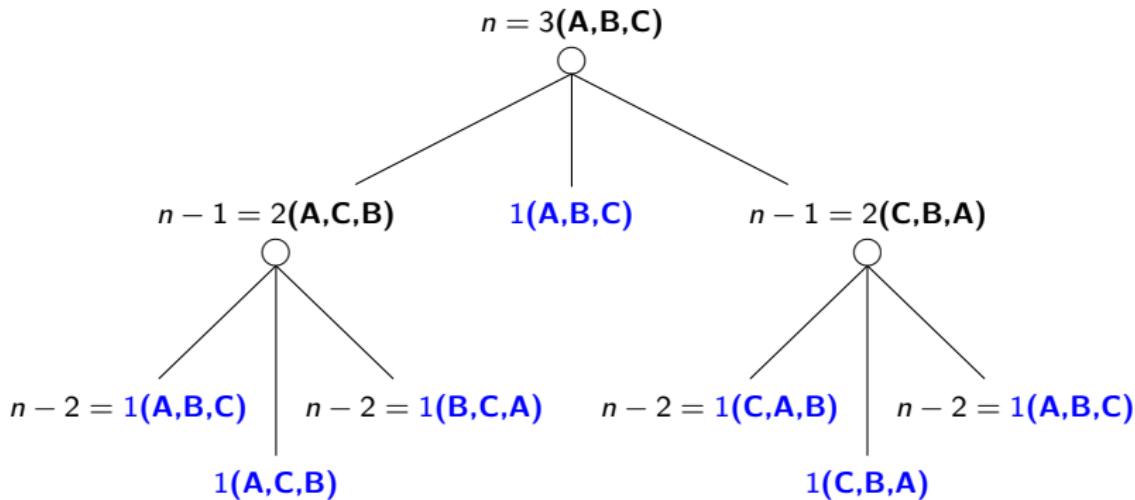
Příklad – Hanoiské věže – pokrač.

schéma celého řešení pro $n = 3$:



Příklad – Hanoiské věže – pokrač.

schéma celého řešení pro $n = 3$:



Příklad – Hanoiské věže – pokrač.

```
?-op(100,xfx,to), dynamic(hanoi/5).
```

```
hanoi(1,A,B,C,[A to B]).
```

```
hanoi(N,A,B,C,Moves) :- N>1, N1 is N-1, lemma(hanoi(N1,A,C,B,Ms1)),  
    hanoi(N1,C,B,A,Ms2), append(Ms1,[A to B|Ms2],Moves).
```

```
lemma(P) :- P, asserta((P :- !)).
```

Příklad – Hanoiské věže – pokrač.

op(+Priorita, +Typ, +Jméno)

Priorita číslo 0..1200

Typ jedno z **xf**, **yf**, **xfx**, **xfy**, **yfx**, **yfy**, **fy** nebo **fx**

Jméno funkтор nebo symbol

?–**op**(100,xfx,to), **dynamic**(hanoi/5).

hanoi(1,A,B,C,[A to B]).

hanoi(N,A,B,C,Moves) :- **N>1**, **N1 is N-1**, **lemma(hanoi(N1,A,C,B,Ms1))**,
hanoi(N1,C,B,A,Ms2), **append(Ms1,[A to B|Ms2],Moves)**.

lemma(P) :- P,asserta((P :- !)).

Příklad – Hanoiské věže – pokrač.

op(+Priorita, +Typ, +Jméno)

Priorita číslo 0..1200

Typ jedno z **xf**, **yf**, **xfx**, **xy**, **yx**, **yfy**, **fy** nebo **fx**

Jméno funkтор nebo symbol

?–**op**(100,xfx,to), **dynamic**(hanoi/5).

hanoi(1,A,B,C,[A to B]).

hanoi(N,A,B,C,Moves) :- **N>1**, **N1 is N-1**, **lemma(hanoi(N1,A,C,B,Ms1))**,
hanoi(N1,C,B,A,Ms2), **append(Ms1,[A to B|Ms2],Moves)**.

lemma(P) :- P,asserta((P :- !)).

?– **hanoi**(3,a,b,c,M).

M = [a to b, a to c, b to c, a to b, c to a, c to b, a to b] ;
 No

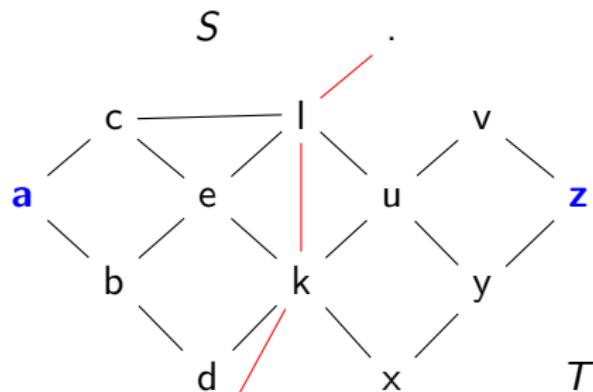
Cesta mezi městy pomocí AND/OR grafů

města:

- a, ..., e** ... ve státě S
- l a k** ... hraniční přechody
- u, ..., z** ... ve státě T

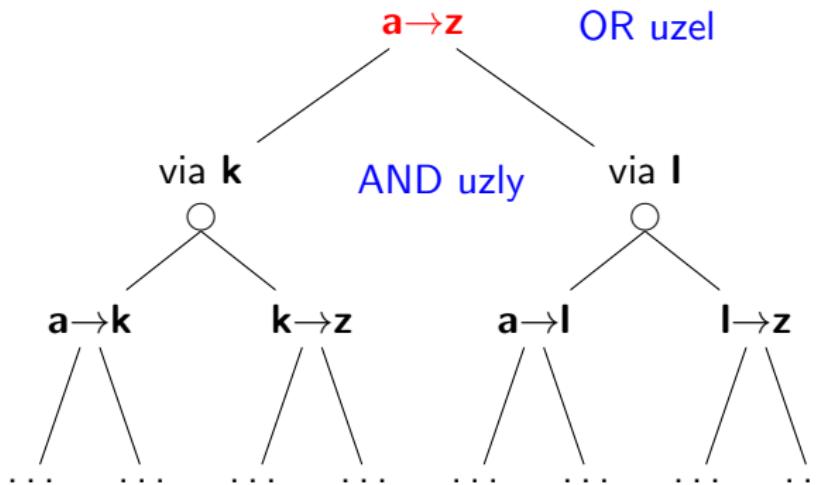
hledáme cestu z **a** do **z**:

- cesta z **a** do hraničního přechodu
- cesta z hraničního přechodu do **z**



Cesta mezi městy pomocí AND/OR grafů – pokrač.

schéma řešení pomocí rozkladu na podproblémy = AND/OR graf



Celkové řešení = podgraf AND/OR grafu, který nevynechává žádného následníka AND-uzlu.

Triviální prohledávání AND/OR grafu v Prologu

přímý zápis AND/OR grafu v Prologu:

- OR uzel **v** s následníky **u1, u2, ..., uN**:

```
v :- u1.  
v :- u2.  
...  
v :- uN.
```

- AND uzel **x** s následníky **y1, y2, ..., yM**:

```
x :- y1, y2, ..., yM.
```

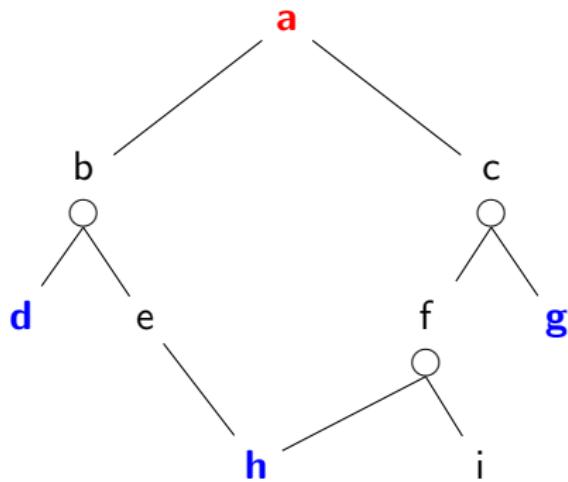
- cílový uzel **g** ($\stackrel{\triangle}{=}$ elementární problém):

```
g.
```

- kořenový uzel **root**:

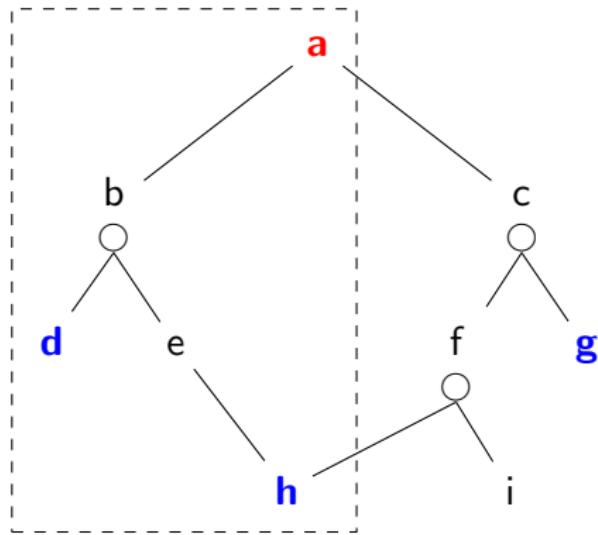
```
?- root.
```

Triviální prohledávání AND/OR grafu v Prologu



```
a :- b.  
a :- c.  
b :- d, e.  
e :- h.  
c :- f, g.  
f :- h, i.  
d.  
g.  
h.
```

Triviální prohledávání AND/OR grafu v Prologu



```
a :- b.  
a :- c.  
b :- d, e.  
e :- h.  
c :- f, g.  
f :- h, i.  
d.  
g.  
h.
```

?- a.
Yes

Reprezentace AND/OR grafu

AND/OR graf = graf s 2 typy vnitřních uzlů – AND uzly a OR uzly

- AND uzel jako součást řešení vyžaduje průchod všech svých poduzlů
- OR uzel se chová jako bežný uzel klasického grafu

Reprezentace AND/OR grafu v Prologu:

- zavedeme operátory '--->' a ':'
`?- op(600, xfx, --->).
?- op(500, xfx, :).`
- AND/OR graf budeme zapisovat
`a ---> or:[b, c].
b ---> and:[d, e].`

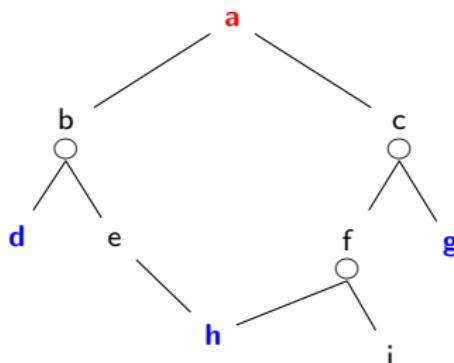
Reprezentace AND/OR grafu

AND/OR graf = graf s 2 typy vnitřních uzlů – **AND uzly** a **OR uzly**

- **AND uzel** jako součást řešení vyžaduje průchod všech svých poduzlů
- **OR uzel** se chová jako bežný uzel klasického grafu

Reprezentace AND/OR grafu v Prologu:

- zavedeme operátory '--->' a ':'
 - ?- **op**(600, xfx, --->).
 - ?- **op**(500, xfx, :).
- AND/OR graf budeme zapisovat



a ---> **or**:[b, c].
 b ---> **and**:[d, e].

a ---> **or**:[b,c].
 b ---> **and**:[d,e].
 c ---> **and**:[f,g].
 e ---> **or**:[h].
 f ---> **and**:[h,i].
goal(d).
goal(g).
goal(h).

Strom řešení AND/OR grafu

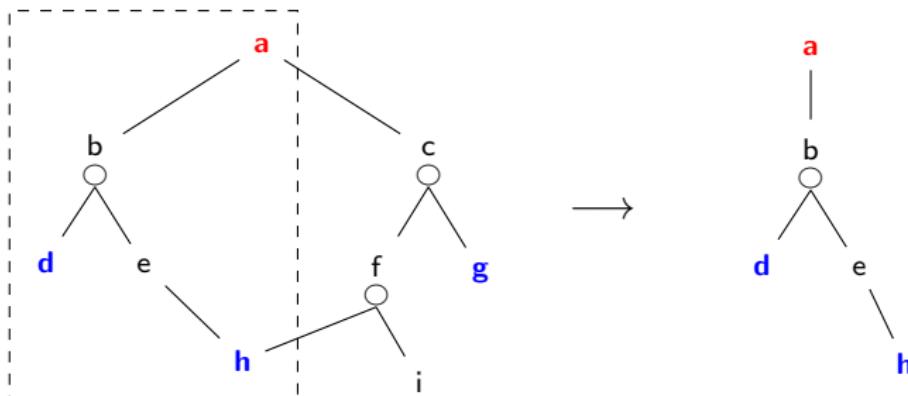
strom řešení T problému P s AND/OR grafem G :

- problém P je kořen stromu T
- jestliže P je OR uzel grafu $G \Rightarrow$ právě jeden z jeho následníků se svým stromem řešení je v T
- jestliže P je AND uzel grafu $G \Rightarrow$ všichni jeho následníci se svými stromy řešení jsou v T
- každý list stromu řešení T je cílovým uzlem v G

Strom řešení AND/OR grafu

strom řešení T problému P s AND/OR grafem G :

- problém P je kořen stromu T
- jestliže P je OR uzel grafu $G \Rightarrow$ právě jeden z jeho následníků se svým stromem řešení je v T
- jestliže P je AND uzel grafu $G \Rightarrow$ všichni jeho následníci se svými stromy řešení jsou v T
- každý list stromu řešení T je cílovým uzlem v G



Prohledávání AND/OR grafu do hloubky

```
% solve(+Node, -SolutionTree)
solve(Node,Node) :- goal(Node).
solve(Node,Node ---> Tree) :-
    Node ---> or:Nodes, member(Node1,Nodes), solve(Node1,Tree).
solve(Node,Node ---> and:Trees) :-
    Node ---> and:Nodes, solveall(Nodes,Trees).

% solveall([Node1,Node2, ...], [SolutionTree1,SolutionTree2, ...])
solveall([],[]).
solveall([Node|Nodes],[Tree|Trees]) :- solve(Node,Tree), solveall(Nodes,Trees).
```

Prohledávání AND/OR grafu do hloubky

```
% solve(+Node, -SolutionTree)
solve(Node,Node) :- goal(Node).
solve(Node,Node ---> Tree) :-
    Node ---> or:Nodes, member(Node1,Nodes), solve(Node1,Tree).
solve(Node,Node ---> and:Trees) :-
    Node ---> and:Nodes, solveall(Nodes,Trees).

% solveall([Node1,Node2, ...], [SolutionTree1,SolutionTree2, ...])
solveall([],[]).
solveall([Node|Nodes],[Tree|Trees]) :- solve(Node,Tree), solveall(Nodes,Trees).

?- solve(a,Tree).
Tree = a---> (b--->and:[d, e--->h]) ;
No
```

Heuristické prohledávání AND/OR grafu

- doplnění reprezentace o **cenu přechodové hrany** (=míra složitosti podproblému):

Uzel $\text{---} \rightarrow \text{AndOr:} [\text{NaslUzel1/Cena1}, \text{NaslUzel2/Cena2}, \dots, \text{NaslUzelN/CenaN}]$.

- definujeme **cenu uzlu** jako cenu optimálního řešení jeho podstromu
- pro každý uzel N máme daný **odhad** jeho **ceny**:

$h(N)$ = heuristický odhad ceny optimálního podgrafa s kořenem N

- pro každý uzel N , jeho následníky N_1, \dots, N_b a jeho předchůdce M definujeme:

$$F(N) = \text{cena}(M, N) + \begin{cases} h(N), & \text{pro ještě neexpandovaný uzel } N \\ 0, & \text{pro cílový uzel (elementární problém)} \\ \min_i(F(N_i)), & \text{pro OR-uzel } N \\ \sum_i F(N_i), & \text{pro AND-uzel } N \end{cases}$$

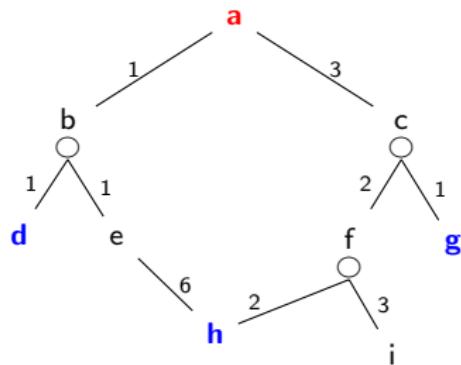
Pro optimální strom řešení S je tedy $F(S)$ právě cena tohoto řešení (=suma \forall hran z S).

Heuristické prohledávání AND/OR grafu – příklad

setříděný seznam částečně expandovaných grafů =

[Nevyřešený₁, Nevyřešený₂, …, Vyřešený₁, …]

$F_{\text{Nevyřešený}_1} \leq F_{\text{Nevyřešený}_2} \leq \dots$

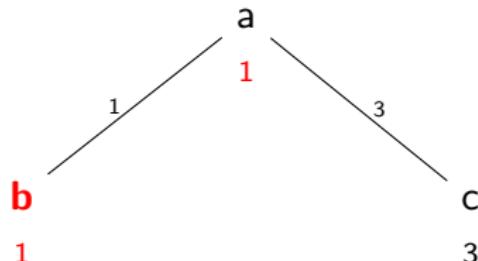
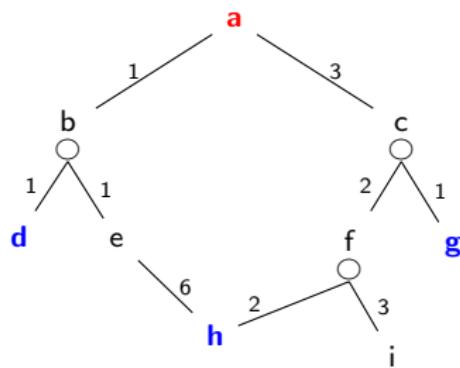


Heuristické prohledávání AND/OR grafu – příklad

setříděný seznam částečně expandovaných grafů =

[Nevyřešený₁, Nevyřešený₂, …, Vyřešený₁, …]

$F_{\text{Nevyřešený}_1} \leq F_{\text{Nevyřešený}_2} \leq \dots$

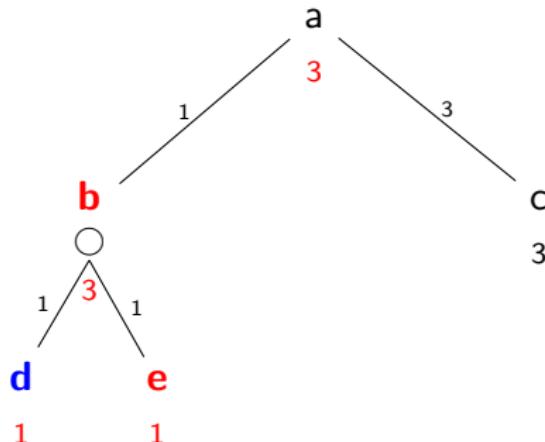
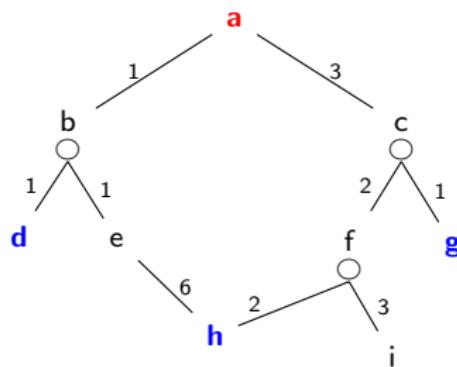


Heuristické prohledávání AND/OR grafu – příklad

setříděný seznam částečně expandovaných grafů =

[Nevyřešený₁, Nevyřešený₂, …, Vyřešený₁, …]

$F_{\text{Nevyřešený}_1} \leq F_{\text{Nevyřešený}_2} \leq \dots$

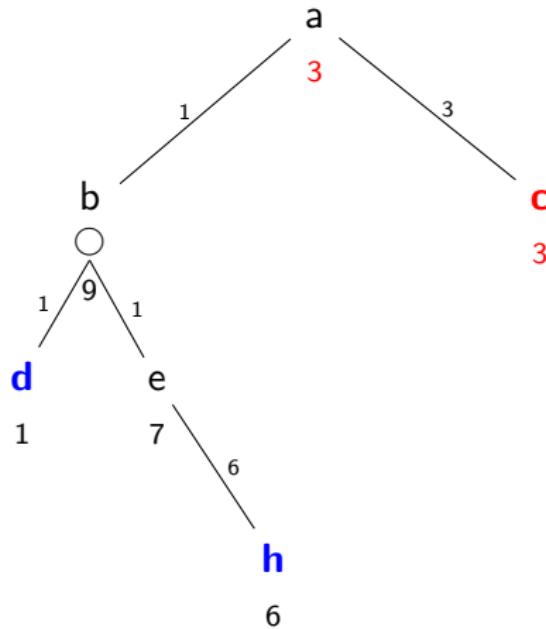
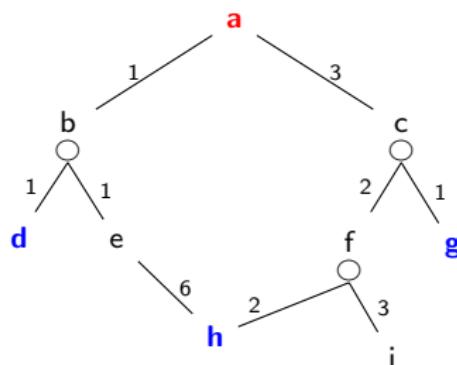


Heuristické prohledávání AND/OR grafu – příklad

setříděný seznam částečně expandovaných grafů =

[Nevyřešený₁, Nevyřešený₂, …, Vyřešený₁, …]

$F_{\text{Nevyřešený}_1} \leq F_{\text{Nevyřešený}_2} \leq \dots$

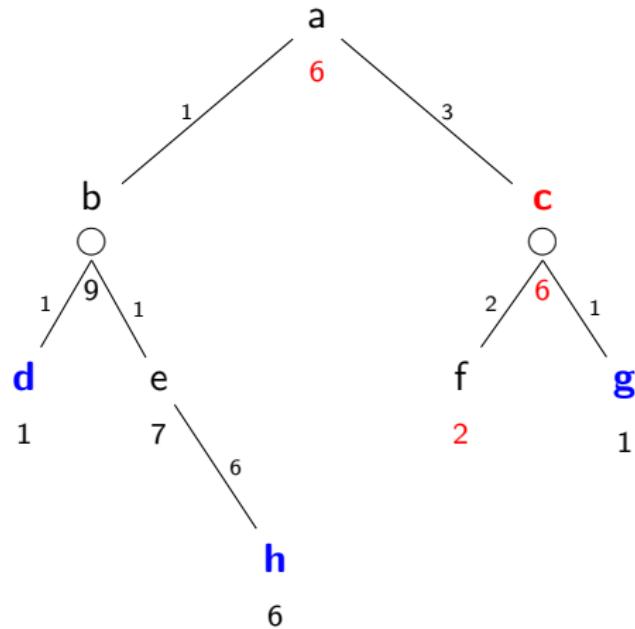
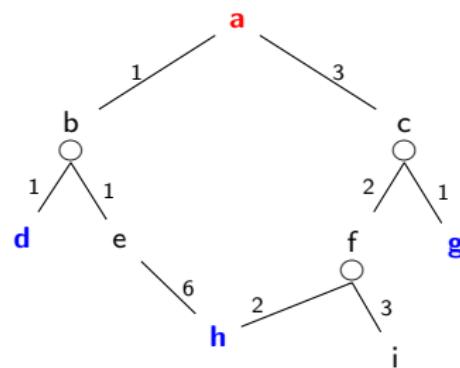


Heuristické prohledávání AND/OR grafu – příklad

setříděný seznam částečně expandovaných grafů =

[Nevyřešený₁, Nevyřešený₂, …, Vyřešený₁, …]

$F_{\text{Nevyřešený}_1} \leq F_{\text{Nevyřešený}_2} \leq \dots$

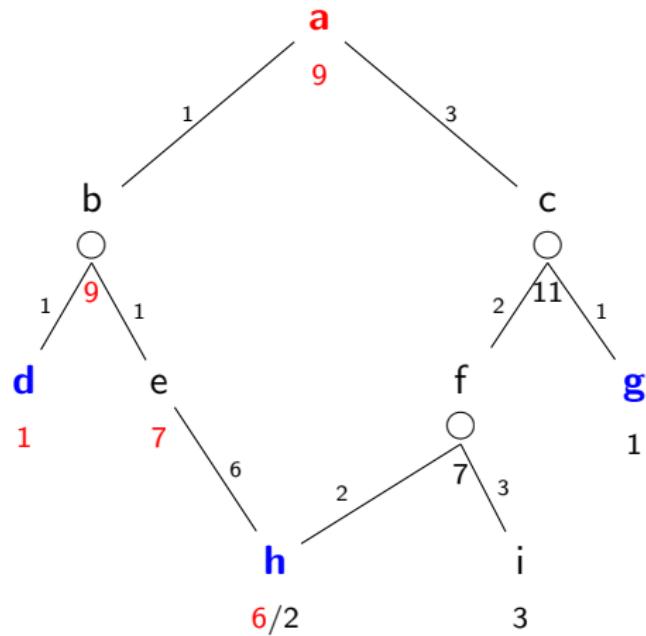
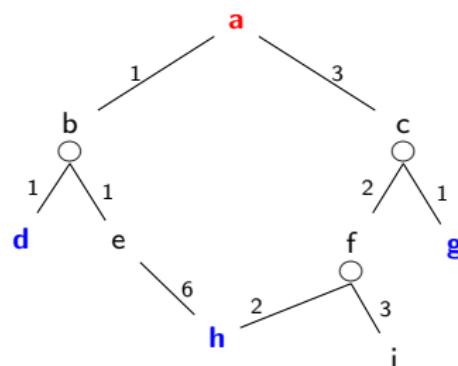


Heuristické prohledávání AND/OR grafu – příklad

setříděný seznam částečně expandovaných grafů =

[Nevyřešený₁, Nevyřešený₂, …, Vyřešený₁, …]

$F_{\text{Nevyřešený}_1} \leq F_{\text{Nevyřešený}_2} \leq \dots$

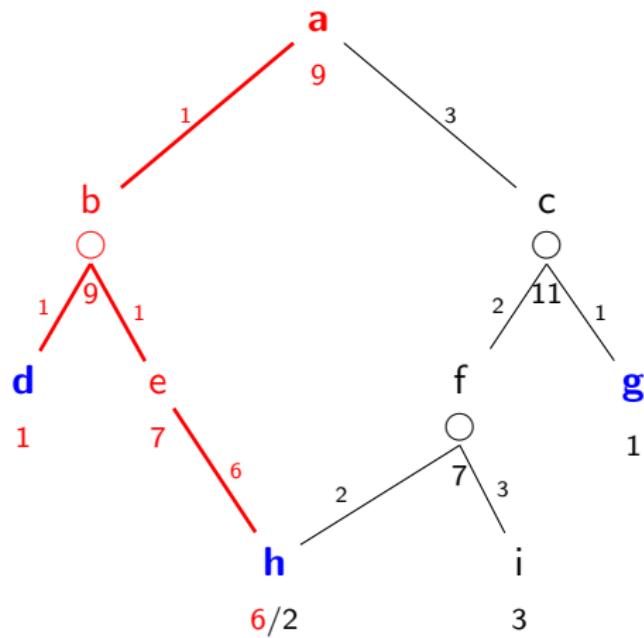
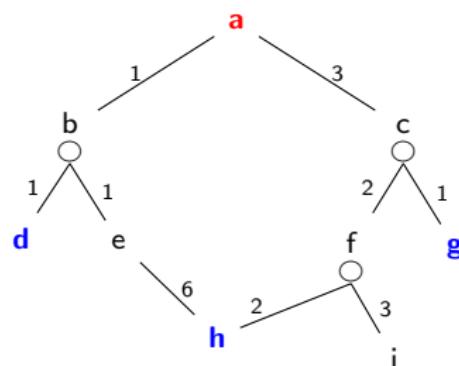


Heuristické prohledávání AND/OR grafu – příklad

setříděný seznam částečně expandovaných grafů =

[Nevyřešený₁, Nevyřešený₂, …, Vyřešený₁, …]

$F_{\text{Nevyřešený}_1} \leq F_{\text{Nevyřešený}_2} \leq \dots$



Reprezentace AND/OR grafu při heuristickém prohledávání

- **list** AND/OR grafu ... struktura **leaf(N,F,C)**.
 $F = C + h(N)$
- **OR uzel** AND/OR grafu ... struktura **tree(N,F,C,or:[T1,T2,T3,...])**
 $F = C + \min_i F_i$
- **AND uzel** AND/OR grafu ... struktura **tree(N,F,C,ands:[T1,T2,T3,...])**
 $F = C + \sum_i F_i$
- **vyřešený list** AND/OR grafu ... struktura **solvedleaf(N,F)**
 $F = C$
- **vyřešený OR uzel** AND/OR grafu ... struktura **solvedtree(N,F,T)**
 $F = C + F_1$
- **vyřešený AND uzel** AND/OR grafu ... **solvedtree(N,F,ands:[T1,T2,...])**
 $F = C + \sum_i F_i$

Reprezentace AND/OR grafu při heuristickém prohledávání

$F \dots$ příslušná heuristická F -hodnota uzlu N

- **list** AND/OR grafu ... struktura **leaf(N,F,C)**
 - $C \dots$ cena hrany do uzlu N
 - $F = C + h(N)$
- **OR uzel** AND/OR grafu ... struktura **tree($N,F,C,or:[T_1,T_2,T_3,\dots]$)**
 - $F = C + \min_i F_i$
- **AND uzel** AND/OR grafu ... struktura **tree($N,F,C, and:[T_1,T_2,T_3,\dots]$)**
 - $F = C + \sum_i F_i$
- **vyřešený list** AND/OR grafu ... struktura **solvedleaf(N,F)**
 - $F = C$
- **vyřešený OR uzel** AND/OR grafu ... struktura **solvedtree(N,F,T)**
 - $F = C + F_1$
- **vyřešený AND uzel** AND/OR grafu ... **solvedtree($N,F, and:[T_1,T_2,\dots]$)**
 - $F = C + \sum_i F_i$

Heuristické prohledávání AND/OR grafu

```

andor(Node,SolutionTree) :- biggest(Bound),expand(leaf(Node,0,0),Bound,SolutionTree,yes).
% 1: limit Bound překročen (ve všech dalších klauzulích platí F =< Bound)
expand(Tree,Bound,Tree,no) :- f(Tree,F),F>Bound,!.
% 2: nalezen cíl
expand(leaf(Node,F,C),_,solvedleaf(Node,F),yes) :- goal(Node),!.
% 3: expanze listu
expand(leaf(Node,F,C),Bound,NewTree,Solved) :- expandnode(Node,C,Tree1),!,
    (expand(Tree1,Bound,NewTree,Solved);Solved=never,!).
% 4: expanze stromu
expand(tree(Node,F,C,SubTrees),Bound,NewTree,Solved) :- Bound1 is Bound-C,
    expandlist(SubTrees,Bound1,NewSubs,Solved1),
    continue(Solved1,Node,C,NewSubs,Bound,NewTree,Solved).

expandlist(Trees,Bound,NewTrees,Solved) :-
    selecttree(Trees,Tree,OtherTrees,Bound,Bound1),
    expand(Tree,Bound1,NewTree,Solved1),
    combine(OtherTrees,NewTree,Solved1,NewTrees,Solved).

continue(yes,Node,C,SubTrees,_,solvedtree(Node,F,SubTrees),yes) :- 
    bestf(SubTrees,H), F is C+H,!.
continue(never,_,_,_,_,never) :- !.
continue(no,Node,C,SubTrees,Bound,NewTree,Solved) :- bestf(SubTrees,H),
    F is C+H,! , expand(tree(Node,F,C,SubTrees),Bound,NewTree,Solved).

```

Heuristické prohledávání AND/OR grafu

`andor(Node,SolutionTree) :- biggest(Bound),expand(leaf(Node,0,0),Bound,SolutionTree,yes).`

% 1: limit Bound překročen (ve všech dalších klauzulích platí $F \leq \text{Bound}$)

`expand(Tree,Bound,Tree,no) :- f(Tree,F),F>Bound,!.`

% 2: nalezen cíl

`expand(leaf(Node,F,C),_,solvedleaf(Node,F),yes) :- goal(Node),!.`

% 3: expanze listu

`expand(leaf(Node,F,C),Bound,NewTree,Solved) :- expandnode(Node,C,Tree1),!,
 (expand(Tree1,Bound,NewTree,Solved);Solved=never,!).`

% 4: expanze stromu

`expand(tree(Node,F,C,SubTrees),Bound,NewTree,Solved) :- Bound1 is Bound-C,
 expandlist(SubTrees,Bound1,NewSubs,Solved1),
 continue(Solved1,Node,C,NewSubs,Bound,NewTree,Solved).`

`expandlist(Trees,Bound,NewTrees,Solved) :-
 selecttree(Trees,Tree,OtherTrees,Bound,Bound1),
 expand(Tree,Bound1,NewTree,Solved1),
 combine(OtherTrees,NewTree,Solved1,NewTrees,Solved).`

`continue(yes,Node,C,SubTrees,_,solvedtree(Node,F,SubTrees),yes) :-
 bestf(SubTrees,H), F is C+H,!.`

`continue(never,_,_,_,_,never) :- !.`

`continue(no,Node,C,SubTrees,Bound,NewTree,Solved) :- bestf(SubTrees,H),
 F is C+H,! , expand(tree(Node,F,C,SubTrees),Bound,NewTree,Solved).`

`expand(+Tree, +Bound, -NewTree,
 ?Solved)`

expanduje Tree po Bound. Výsledek je NewTree se stavem Solved

Heuristické prohledávání AND/OR grafu

`andor(Node,SolutionTree) :- biggest(Bound),expand(leaf(Node,0,0),Bound,SolutionTree,yes).`

% 1: limit Bound překročen (ve všech dalších klauzulích platí $F \leq \text{Bound}$)

`expand(Tree,Bound,Tree,no) :- f(Tree,F),F>Bound,!.`

% 2: nalezen cíl

`expand(leaf(Node,F,C),_,solvedleaf(Node,F),yes) :- goal(Node),!.`

% 3: expanze listu

`expand(leaf(Node,F,C),Bound,NewTree,Solved) :- expandnode(Node,C,Tree1),!,
 (expand(Tree1,Bound,NewTree,Solved);Solved=never,!).`

% 4: expanze stromu

`expand(tree(Node,F,C,SubTrees),Bound,NewTree,Solved) :- Bound1 is Bound-C,
 expandlist(SubTrees,Bound1,NewSubs,Solved1),
 continue(Solved1,Node,C,NewSubs,Bound,NewTree,Solved).`

`expandlist(Trees,Bound,NewTrees,Solved) :-`

`selecttree(Trees,Tree,OtherTrees,Bound,Bound1),`

`expand(Tree,Bound1,NewTree,Solved1),`

`combine(OtherTrees,NewTree,Solved1,NewTrees,Solved).`

`expand(+Tree, +Bound, -NewTree,
 ?Solved)`

expanduje Tree po Bound. Výsledek je NewTree se stavem Solved

`continue(yes,Node,C,SubTrees,_,solvedtree(Node,F,SubTrees),yes) :-
 bestf(SubTrees,H), F is C+H,!.`

`continue(never,_,_,_,_,never) :- !.`

`continue(no,Node,C,SubTrees,Bound,NewTree,Solved) :- bestf(SubTrees,H),
 F is C+H,! , expand(tree(Node,F,C,SubTrees),Bound,NewTree,Solved).`

`expandlist` expanduje všechny grafy v seznamu Trees se závorkou Bound. Výsledek je v seznamu NewTrees a celkový stav v Solved

Heuristické prohledávání AND/OR grafu

`andor(Node,SolutionTree) :- biggest(Bound),expand(leaf(Node,0,0),Bound,SolutionTree,yes).`

% 1: limit Bound překročen (ve všech dalších klauzulích platí $F \leq \text{Bound}$)

`expand(Tree,Bound,Tree,no) :- f(Tree,F),F>Bound,!.`

% 2: nalezen cíl

`expand(leaf(Node,F,C),_,solvedleaf(Node,F),yes) :- goal(Node),!.`

% 3: expanze listu

`expand(leaf(Node,F,C),Bound,NewTree,Solved) :- expandnode(Node,C,Tree1),!,
 (expand(Tree1,Bound,NewTree,Solved);Solved=never,!).`

% 4: expanze stromu

`expand(tree(Node,F,C,SubTrees),Bound,NewTree,Solved) :- Bound1 is Bound-C,
 expandlist(SubTrees,Bound1,NewSubs,Solved1),
 continue(Solved1,Node,C,NewSubs,Bound,NewTree,Solved).`

`expandlist(Trees,Bound,NewTrees,Solved) :-
 selecttree(Trees,Tree,OtherTrees,Bound,Bound1),
 expand(Tree,Bound1,NewTree,Solved1),
 combine(OtherTrees,NewTree,Solved1,NewTrees,Solved).`

`continue(yes,Node,C,SubTrees,_,solvedtree(Node,F,SubTrees),yes) :-`

`bestf(SubTrees,H), F is C+H,!.`

`continue(never,_,_,_,_,never) :- !.`

`continue(no,Node,C,SubTrees,Bound,NewTree,Solved) :- bestf(SubTrees,H),
 F is C+H,! , expand(tree(Node,F,C,SubTrees),Bound,NewTree,Solved).`

`expand(+Tree, +Bound, -NewTree,
 ?Solved)`

expanduje Tree po Bound. Výsledek je NewTree se stavem Solved

`expandlist` expanduje všechny grafy v seznamu Trees se závorkou Bound. Výsledek je v seznamu NewTrees a celkový stav v Solved

`continue` určuje, jak pokračovat po expanzi seznamu grafů

Heuristické prohledávání AND/OR grafu – pokrač.

```

combine(or:_,Tree,yes,Tree,yes)      :- !.
combine(or:Trees,Tree,no,or:NewTrees,no)  :- insert(Tree,Trees,NewTrees),!.
combine(or:[],_,never,_,never)      :- !.
combine(or:Trees,_,never,or:Trees,no)    :- !.
combine(and:Trees,Tree,yes,and:[Tree|Trees],yes)   :- allsolved(Trees),!.
combine(and:_,_,never,_,never)      :- !.
combine(and:Trees,Tree,YesNo,and:NewTrees,no) :- insert(Tree,Trees,NewTrees),!.

expandnode(Node,C,tree(Node,F,C,Op:SubTrees)) :-
    Node ---> Op:Successors,
    expandsucc(Successors,SubTrees),bestf(Op:SubTrees,H),F is C+H.
expandsucc([],[]).
expandsucc([Node/C|NodesCosts],Trees) :- h(Node,H),F is C+H,
    expandsucc(NodesCosts,Trees1), insert(leaf(Node,F,C),Trees1,Trees).

allsolved([]).
allsolved([Tree|Trees])   :- solved(Tree),allsolved(Trees).

solved(solvedtree(_,_,_)). 
solved(solvedleaf(_,_)).
```

Heuristické prohledávání AND/OR grafu – pokrač.

combine(OtherTrees, NewTree, Solved1, NewTrees, Solved)
kombinuje výsledky expanze stromu a seznamu stromů

```

combine(or:_, Tree, yes, Tree, yes) :- !.
combine(or:Trees, Tree, no, or:NewTrees, no) :- insert(Tree, Trees, NewTrees), !.
combine(or:[], _, never, _, never) :- !.
combine(or:Trees, _, never, or:Trees, no) :- !.
combine(and:Trees, Tree, yes, and:[Tree|Trees], yes) :- allsolved(Trees), !.
combine(and:_, _, never, _, never) :- !.
combine(and:Trees, Tree, YesNo, and:NewTrees, no) :- insert(Tree, Trees, NewTrees), !.

```

```

expandnode(Node, C, tree(Node, F, C, Op:SubTrees)) :-
    Node ---> Op:Successors,
    expandsucc(Successors, SubTrees), bestf(Op:SubTrees, H), F is C+H.
expandsucc([], []).
expandsucc([Node/C|NodesCosts], Trees) :- h(Node, H), F is C+H,
    expandsucc(NodesCosts, Trees1), insert(leaf(Node, F, C), Trees1, Trees).

```

```

allsolved([]).
allsolved([Tree|Trees]) :- solved(Tree), allsolved(Trees).

```

```

solved(solvedtree(_, _, _)).
solved(solvedleaf(_, _)).

```

Heuristické prohledávání AND/OR grafu – pokrač.

combine(OtherTrees, NewTree, Solved1, NewTrees, Solved)
kombinuje výsledky expanze stromu a seznamu stromů

```

combine(or:_, Tree, yes, Tree, yes) :- !.
combine(or:Trees, Tree, no, or:NewTrees, no) :- insert(Tree, Trees, NewTrees), !.
combine(or:[], _, never, _, never) :- !.
combine(or:Trees, _, never, or:Trees, no) :- !.
combine(and:Trees, Tree, yes, and:[Tree|Trees], yes) :- allsolved(Trees), !.
combine(and:[], _, never, _, never) :- !.
combine(and:Trees, Tree, YesNo, and:NewTrees, no) :- insert(Tree, Trees, NewTrees), !.

```

expandnode(Node, C, tree(Node, F, C, Op:SubTrees)) :-

Node ——> **Op:Successors**,

expandnode převede uzel z Node → AndOr:Succ
do tree(Node, F, C, SubTr)

expandsucc(Successors, SubTrees), bestf(Op:SubTrees, H), F is C+H.

expandsucc([], []).

expandsucc([Node/C|NodesCosts], Trees) :- h(Node, H), F is C+H,

expandsucc(NodesCosts, Trees1), insert(leaf(Node, F, C), Trees1, Trees).

allsolved([]).

allsolved([Tree|Trees]) :- solved(Tree), allsolved(Trees).

solved(solvedtree(_, _, _)).

solved(solvedleaf(_, _)).

Heuristické prohledávání AND/OR grafu – pokrač.

combine(OtherTrees, NewTree, Solved1, NewTrees, Solved)
kombinuje výsledky expanze stromu a seznamu stromů

```

combine(or:_, Tree, yes, Tree, yes) :- !.
combine(or:Trees, Tree, no, or:NewTrees, no) :- insert(Tree, Trees, NewTrees), !.
combine(or:[], _, never, _, never) :- !.
combine(or:Trees, _, never, or:Trees, no) :- !.
combine(and:Trees, Tree, yes, and:[Tree|Trees], yes) :- allsolved(Trees), !.
combine(and:_, _, never, _, never) :- !.
combine(and:Trees, Tree, YesNo, and:NewTrees, no) :- insert(Tree, Trees, NewTrees), !.

```

expandnode(Node, C, tree(Node, F, C, Op:SubTrees)) :-

Node ——> Op:Successors,

expandnode převede uzel z **Node** —> **AndOr:Succ**
do **tree(Node, F, C, SubTr)**

expandsucc(Successors, SubTrees), bestf(Op:SubTrees, H), F is C+H.

expandsucc([], []).

expandsucc([Node/C|NodesCosts], Trees) :- h(Node, H), F is C+H,

expandsucc(NodesCosts, Trees1), insert(leaf(Node, F, C), Trees1, Trees).

allsolved([]).

allsolved([Tree|Trees]) :- solved(Tree), allsolved(Trees).

allsolved zkontroluje, jestli všechny stromy
v seznamu jsou vyřešené

solved(solvedtree(_, _, _)).

solved(solvedleaf(_, _)).

Heuristické prohledávání AND/OR grafu – pokrač.

```
f(Tree,F) :- arg(2,Tree,F),!.
```

```
insert(T,[],[T]) :- !.
```

```
insert(T,[T1|Ts],[T,T1|Ts]) :- solved(T1),!.
```

```
insert(T,[T1|Ts],[T1|Ts1]) :- solved(T),insert(T,Ts,Ts1),!.
```

```
insert(T,[T1|Ts],[T,T1|Ts]) :- f(T,F),f(T1,F1),F=<F1,!.
```

```
insert(T,[T1|Ts],[T1|Ts1]) :- insert(T,Ts,Ts1).
```

% první následovník v OR-uzlu je nejlepší

```
bestf(or:[Tree]_,F) :- f(Tree,F),!.
```

```
bestf(and:[],0) :- !.
```

```
bestf(and:[Tree1|Trees],F) :- f(Tree1,F1),bestf(and:Trees,F2),F is F1+F2,!.
```

```
bestf(Tree,F) :- f(Tree,F).
```

```
selecttree(Op:[Tree],Tree,Op:[],Bound,Bound) :- !. % jediný kandidát
```

```
selecttree(Op:[Tree|Trees],Tree,Op:Trees,Bound,Bound1) :- bestf(Op:Trees,F),
(Op=or,! ,min(Bound,F,Bound1);Op=and,Bound1 is Bound-F).
```

```
min(A,B,A) :- A<B,!.
```

```
min(A,B,B).
```

Heuristické prohledávání AND/OR grafu – pokrač.

```
f(Tree,F) :- arg(2,Tree,F),!.
```

insert vkládá strom do seznamu stromů se zachováním třídění

```
insert(T,[],[T]) :- !.
```

```
insert(T,[T1|Ts],[T,T1|Ts]) :- solved(T1),!.
```

```
insert(T,[T1|Ts],[T1|Ts1]) :- solved(T),insert(T,Ts,Ts1),!.
```

```
insert(T,[T1|Ts],[T,T1|Ts]) :- f(T,F),f(T1,F1),F=<F1,!.
```

```
insert(T,[T1|Ts],[T1|Ts1]) :- insert(T,Ts,Ts1).
```

% první následovník v OR-uzlu je nejlepší

```
bestf(or:[Tree]_,F) :- f(Tree,F),!.
```

```
bestf(and:[],0) :- !.
```

```
bestf(and:[Tree1|Trees],F) :- f(Tree1,F1),bestf(and:Trees,F2),F is F1+F2,!.
```

```
bestf(Tree,F) :- f(Tree,F).
```

```
selecttree(Op:[Tree],Tree,Op:[],Bound,Bound) :- !. % jediný kandidát
```

```
selecttree(Op:[Tree|Trees],Tree,Op:Trees,Bound,Bound1) :- bestf(Op:Trees,F),
(Op=or,! ,min(Bound,F,Bound1);Op=and,Bound1 is Bound-F).
```

```
min(A,B,A) :- A<B,!.
```

```
min(A,B,B).
```

Heuristické prohledávání AND/OR grafu – pokrač.

f(Tree,F) :- arg(2,Tree,F),!.

insert vkládá strom do seznamu stromů se zachováním třídění

insert(T,[],[T]) :- !.

insert(T,[T1|Ts],[T,T1|Ts]) :- solved(T1),!.

insert(T,[T1|Ts],[T1|Ts1]) :- solved(T),insert(T,Ts,Ts1),!.

insert(T,[T1|Ts],[T,T1|Ts]) :- f(T,F),f(T1,F1),F=<F1,!.

insert(T,[T1|Ts],[T1|Ts1]) :- insert(T,Ts,Ts1).

% první následovník v OR-uzlu je nejlepší

bestf(or:[Tree]_,F) :- f(Tree,F),!. bestf vyhledá uloženou F-hodnotu AND/OR stromu/uzlu

bestf(and:[],0) :- !.

bestf(and:[Tree1|Trees],F) :- f(Tree1,F1),bestf(and:Trees,F2),F is F1+F2,!.

bestf(Tree,F) :- f(Tree,F).

selecttree(Op:[Tree],Tree,Op:[],Bound,Bound) :- !. % jediný kandidát

**selecttree(Op:[Tree|Trees],Tree,Op:Trees,Bound,Bound1) :- bestf(Op:Trees,F),
(Op=or,! ,min(Bound,F,Bound1);Op=and,Bound1 is Bound-F).**

min(A,B,A) :- A<B,!.

min(A,B,B).

Heuristické prohledávání AND/OR grafu – pokrač.

f(Tree,F) :- arg(2,Tree,F),!.

insert vkládá strom do seznamu stromů se zachováním třídění

insert(T,[],[T]) :- !.

insert(T,[T1|Ts],[T,T1|Ts]) :- solved(T1),!.

insert(T,[T1|Ts],[T1|Ts1]) :- solved(T),insert(T,Ts,Ts1),!.

insert(T,[T1|Ts],[T,T1|Ts]) :- f(T,F),f(T1,F1),F=<F1,!.

insert(T,[T1|Ts],[T1|Ts1]) :- insert(T,Ts,Ts1).

% první následovník v OR-uzlu je nejlepší

bestf(or:[Tree]_,F) :- f(Tree,F),!. **bestf** vyhledá uloženou F-hodnotu AND/OR stromu/uzlu

bestf(and:[],0) :- !.

bestf(and:[Tree1|Trees],F) :- f(Tree1,F1),bestf(and:Trees,F2),F is F1+F2,!.

bestf(Tree,F) :- f(Tree,F). **selecttree(+Trees, -BestTree, -OtherTrees, +Bound, -Bound1)**
vybere BestTree z Trees, zbytek je v OtherTrees. Bound je závora pro Trees,
Bound1 pro BestTree

selecttree(Op:[Tree],Tree,Op:[],Bound,Bound) :- !. % jediný kandidát

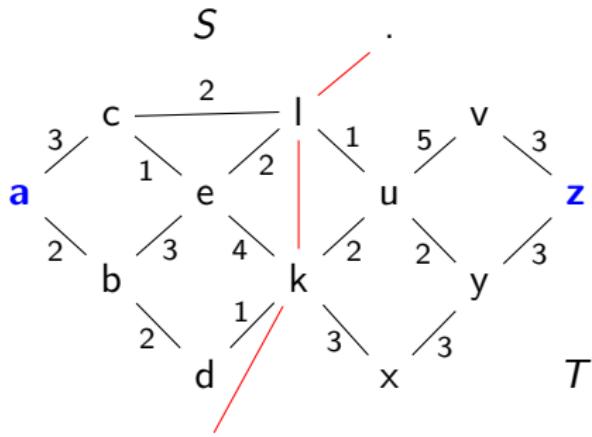
**selecttree(Op:[Tree|Trees],Tree,Op:Trees,Bound,Bound1) :- bestf(Op:Trees,F),
(Op=or,! ,min(Bound,F,Bound1);Op=and,Bound1 is Bound-F).**

min(A,B,A) :- A<B,!.

min(A,B,B).

Cesta mezi městy heuristickým AND/OR hledáním

- cesta mezi **Mesto1** a **Mesto2** – predikát **move(Mesto1,Mesto2,Vzdal)**.
 - klíčové postavení města **Mesto3** – predikát **key(Mesto1–Mesto2,Mesto3)**.



```
move(a,b,2). move(a,c,3). move(b,e,3).
move(b,d,2). move(c,e,1). move(c,l,2).
move(e,k,4). move(e,l,2). move(k,u,2).
move(k,x,3). move(u,v,5). move(x,y,3).
move(y,z,3). move(v,z,3). move(l,u,1).
move(d,k,1). move(u,y,2).
```

stateS(a). stateS(b). stateS(c).
stateS(d). stateS(e).
stateT(u). stateT(v). stateT(x).
stateT(y). stateT(z).
border(l). border(k).

```
key(M1-M2,M3) :- stateS(M1), stateT(M2),  
    border(M3).
```

```
city(X) :- (stateS(X);stateT(X);border(X)).
```

Cesta mezi městy heuristickým AND/OR hledáním

vlastní hledání cesty:

1. **Y₁, Y₂, ...** klíčové body mezi městy **A** a **Z**. Hledej jednu z cest:
 - cestu z **A** do **Z** přes **Y₁**
 - cestu z **A** do **Z** přes **Y₂**
 - ...
2. Není-li mezi městy **A** a **Z** klíčové město \Rightarrow hledej souseda **Y** města **A** takového, že existuje cesta z **Y** do **Z**.

Cesta mezi městy heuristickým AND/OR hledáním

Konstrukce příslušného AND/OR grafu

```
?- op(560,xfx,via). % operátory X-Z a X-Z via Y
```

```
a-z ----> or:[a-z via k/0,a-z via l/0]
```

```
a-v ----> or:[a-v via k/0,a-v via l/0]
```

```
...
```

```
a-l ----> or:[c-l/3,b-l/2]
```

```
b-l ----> or:[e-l/3,d-l/2]
```

```
...
```

```
a-z via l ----> and:[a-l/0,l-z/0]
```

```
a-v via l ----> and:[a-l/0,l-v/0]
```

```
...
```

```
goal(a-a). goal(b-b). ...
```

Cesta mezi městy heuristickým AND/OR hledáním

Konstrukce příslušného AND/OR grafu

```
?- op(560,xfx,via). % operátory X-Z a X-Z via Y
```

```
a-z ----> or:[a-z via k/0,a-z via l/0]
```

```
a-v ----> or:[a-v via k/0,a-v via l/0]
```

...

```
a-l ----> or:[c-l/3,b-l/2]
```

```
b-l ----> or:[e-l/3,d-l/2]
```

...

```
a-z via l ----> and:[a-l/0,l-z/0]
```

```
a-v via l ----> and:[a-l/0,l-v/0]
```

...

```
goal(a-a). goal(b-b). ...
```

```
X-Z ---> or:Problemlist :- city(X),city(Z), bagof((X-Z via Y)/0, key(X-Z,Y), Problemlist),!.
```

```
X-Z ---> or:Problemlist :- city(X),city(Z), bagof((Y-Z)/D, move(X,Y,D), Problemlist).
```

```
X-Z via Y ---> and:[(X-Y)/0,(Y-Z)/0]:- city(X),city(Z),key(X-Z,Y).
```

```
goal(X-X).
```

```
/* h(Node,H). ... heuristická funkce */
```

Když $\forall n : h(n) \leq h^*(n)$, kde h^* je minimální cena řešení uzlu $n \Rightarrow$
najdeme **vždy optimální řešení**