

## Cvičení 11

# Programování s omezujícími podmínkami

Roman Barták

Katedra teoretické informatiky a matematické logiky

roman.bartak@mff.cuni.cz  
http://ktiml.mff.cuni.cz/~bartak



## Základní prohledávací procedura

```
label([]).
label(Variables):-
    select_variable(Variables,V,Rest),
    !,
    choice_point(V),
    (var(V) ->
        label([V|Rest])
    ; label(Rest)).
```

### ■ Jednoduchá enumerace:

```
select_variable([H|T],H,T).
choice_point(V) :- indomain(V).
```

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

## DBS

### Depth-bounded Backtrack Search

- omezená hloubka, kde se prozkoumávají alternativy

```
dbs_search([],_).
dbs_search([X|RestVariables],Depth):-
    (Depth>0 ->
        NewDepth is Depth-1,
        assign_value(X)
    ;
        NewDepth = 0,
        once(assign_value(X))
    ),
    dbs_search(RestVariables,NewDepth).
```

**zakázané alternativy**  
vrátí pouze první řešení (pokud existuje),  
alternativní odpovědi nejsou povoleny

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

## BBS

### Bounded Backtrack Search

- omezený počet návratů

```
bbs_search(Variables,Limit):-
    bb_put(limit,Limit),
    bb_put(stage,fw),
    bbs(Variables).

bbs([]).
bbs([X|RestVariables]):-
    (bbs_assign_value(X) ; bb_put(stage,bw),fail),
    bbs(RestVariables).

bbs_assign_value(X):-
    assign_value(X),
    bb_update(stage,Stage,fw),
    (Stage=fw -> true
    ; bb_get(limit,L), NL is L-1, bb_put(limit,NL),
      (NL>0 -> true ; !,fail)
    ).
```

**assign\_value(X) :- indomain(X).**

**trik**  
na blackboardu označíme, že jsme se začali vracet

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

## Iterative Broadening

- omezený počet alternativ v každém bodě volby

```

ib_search(Variables,Width):-
    bb_put(width,Width),
    ib(Variables,Width).

ib([],_).
ib([X|RestVariables],Width):-
    bb_update(width,TW,Width),
    (ib_assign_value(X) ; bb_put(width,TW),!,fail),
    ib(RestVariables,Width).

ib_assign_value(X):-
    assign_value(X),
    bb_get(width,RestWidth),
    (RestWidth=0 -> !,fail
    ; NewW is RestWidth-1, bb_put(width,NewW)
    ).

```

**trik**  
počet zbývajících hodnot předchozí proměnné si pamatujeme v TW

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

- Minimalizuj/maximalizuj hodnotu dané proměnné
  - typicky máme podmínku  $X\#=\text{ObjectiveFunction}$
  - propagace z ObjectiveFunction do X odpovídá heuristické funkci h odhadující hodnotu objektivní funkce
- **Přímochařá metoda** pro minimalizaci X:
  - zkus najít řešení s dolní mezí pro X
  - v případě neúspěchu zvětši hodnotu X o jedna

```

minimizeSimple(Vars,X):-
    fd_min(X,X),
    label(Vars),!.

minimizeSimple(Vars,X):-
    fd_min(X,Min),
    X#>Min,
    minimizeSimple(Vars,X).

```

**poznámka**  
hledá řešení pro dolní mez proměnné X

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

## B&B v Prologu

**Enumeraci** lze upravit na **branch and bound**.

Mez je uložena na blackboardu a kontrolována při každém přiřazení.

```

minimizeBB(Vars,X,InitialBound):-
    bb_put(bound,InitialBound), % save upper bound
    minBB(Vars,Vars,X).
minimizeBB(Vars,_,_):-
    bb_get(best,Vars). % restore best solution

minBB([],AllVars,X):-
    bb_put(bound,X), % all variables known
    bb_put(best,AllVars), % save new upper bound
    fail. % save best solution
minBB([H|Rest],AllVars,X):-
    indomain(H), % explore alternatives
    bb_get(bound,Bound), % assign a value
    fd_min(X,MinX), % check bound
    MinX<Bound,
    minBB(Rest,AllVars,X).

```

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

## B&B s půlením

- Pokud je doména minimalizované proměnné konečná, můžeme použít techniku půlení domény této proměnné.

```

minimizeBBsplit(Vars,X):-
    (var(X) ->
        fd_min(X,MinX),fd_max(X,MaxX),
        Middle is integer((MinX+MaxX)/2),
        ((X#=<Middle, \+ \+ label(Vars)) ->
            true
            ; X#>Middle
        ),!,
        minimizeBBsplit(Vars,X)
    );
    label(Vars)
).

```

**dvojitá negace**  
zjistí, zda lze ohodnotit proměnné Vars, ale tyto proměnné nechá volné

**poznámka**  
postupně vrací všechna optimální řešení, tj. řešení se stejnou hodnotou objektivní funkce

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták