

## Cvičení 8

# Programování s omezujícími podmínkami

**Roman Barták**

Katedra teoretické informatiky a matematické logiky

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



## Další program

Podíváme se „dovnitř“ systémů pro řešení podmínek

### ■ návrh filtračních algoritmů

- vlastní „globální“ podmínky
- použití reifikace
- reifikovatelné podmínky

### ■ návrh prohledávacích algoritmů

- prohledávací strategie
- neúplná prohledávání
- optimalizační problémy



Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

## Odbočka přístup k doménám

**Jak zjistíme, jaké hodnoty jsou v aktuální doméně proměnné?**

**fd\_min(?X, ?Min)**

- Min je unifikováno s nejmenší hodnotou v doméně proměnné X (může být inf)

**fd\_max(?X, ?Max)**

- Max je unifikováno s největší hodnotou v doméně proměnné X (může být sup)

**fd\_size(?X, ?Size)**

- Size je unifikováno s počtem prvků v doméně (případně sup)

**fd\_set(?X, ?Set)**

- Set je unifikováno s reprezentací aktuální domény proměnné X

**fd\_dom(?X, ?Range)**

- Range je unifikováno s doménou X popsanou jako „rozsah“  
 $\setminus ((1..5) \vee (7..15) \wedge (8..23))$

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

## Odbočka vlastnosti domén

■ **empty\_fdset(?Set)**

■ **fdset\_min(+Set, -Min)**

■ **fdset\_max(+Set, -Min)**

■ **fdset\_subset(+Set1, +Set2)**

■ **fdset\_disjoint(+Set1, +Set2)**

■ **fdset\_intersect(+Set1, +Set2)**

■ **fdset\_eq(+Set1, +Set2)**

■ **fdset\_member(?Elt, +Set)**

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

## Odbočka práce s doménami

- `fdset_add_element(+Set1, +Elt, -Set2)`
- `fdset_del_element(+Set1, +Elt, -Set2)`
- `fdset_intersection(+Set1, +Set2, -Intersection)`
- `fdset_subtract(+Set1, +Set2, -Difference)`
- `fdset_union(+Set1, +Set2, -Union)`
- `fdset_complement(+Set, -Complement)`
- `fdset_parts(?Set, ?Min, ?Max, ?Rest)`

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

## Odbočka převody reprezentací

- `list_to_fdset(+List, -Set)`
- `fdset_to_list(+Set, -List)`
- `range_to_fdset(+Range, -Set)`
- `fdset_to_range(+Set, -Range)`

### Úkol:

- vlastní procedura `fdset2range(+Set, -Range)`
  - Range je interval (Min..Max), sjednocení intervalů ( $I1 \setminus / I2$ ), průnik intervalů ( $I1 \wedge I2$ ) nebo doplněk intervalu ( $\setminus I$ )
  - Set = `[[Min1|Max1],[Min2|Max2],...]`

`fdset2range([], (1..0)).`

`fdset2range([ [Min|Max] | T ], (Min..Max) \ / TR) :-  
fdset2range(T, TR).`

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

## Hranová konzistence

```
procedure GAC(G)
  Q ← {Xs → Y | Xs → Y is a method for some constraint in G}
  while Q non empty do
    select and delete (As → B) from Q
    if REVISE(As → B) then
      if  $D_B = \emptyset$  then stop with fail
      Q ← Q ∪ {Xs → Y | Xs → Y is a method s.t. B ∈ Xs}
    end if
  end while
end GAC-3
```

Můžeme propagovat informaci do více proměnných Y najednou.

Můžeme určit podle jaké změny domény proměnné B se má podmínka zavolat.

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

## Návrh filtračních algoritmů

Uživatel má často možnost **definovat vlastní REVISE kód**

### Jak se to dělá?

- 1) Je třeba **určit událost**, která kód vyvolá
  - při změně domény proměnné (tzv. suspensions)
    - kdykoliv se změní doména
    - změna maxima či minima (nebo obecně okraje)
    - navázání proměnné (vybrání hodnoty)
  - lze použít různé suspensions pro různé proměnné

### Příklad:

- $A < B$  propagace se spouští pro  $\min(A)$  a  $\max(B)$
- směrová konzistence

- 2) Je třeba navrhnout **propagaci přes podmínku**

- výsledkem propagace je omezení domén proměnných
- pro jednu podmínku lze mít více propagačních kódů

### Příklad: $A < B$

- $\min(A)$ : B in  $\min(A)+1..sup$ ,       $\max(B)$ : A in  $inf..max(B)-1$

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

### ■ Inicializace podmínky

- `fd_global(:Constraint, +State, +Susp)`
  - Constraint – pojmenování vlastní podmínky
  - State – počáteční globální data pro podmínku
  - Susp – seznam popisující, kdy se podmínka volá
    - `dom(X)`, `min(X)`, `max(X)`, `minmax(X)`, `val(X)`

### ■ Definice podmínky

- `clpfd:dispatch_global(+Constraint, +State0, -State, -Actions)`
  - filtrační algoritmus, který doporučí, jak zmenšit domény
    - `exit`, `fail`, `X = V`, `X in R`, `X in_set S`, `call(Goal)`

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

méně než

### Jak popsat propagaci přes podmínku $A < B$ ?

Poznámka: pro AC nám stačí udělat konzistenci okrajů!

```
less_then(A,B):-
    fd_global(a2b(A,B),no_state,[min(A)]),
    fd_global(b2a(A,B),no_state,[max(B)]).

:-multifile clpfd:dispatch_global/4.
clpfd:dispatch_global(a2b(A,B),S,S,Actions):-
    fd_min(A,MinA), fd_max(A,MaxA), fd_min(B,MinB),
    (MaxA<MinB ->
        Actions = [exit]
    ; LowerBoundB is MinA+1,
        Actions = [B in LowerBoundB..sup]).
clpfd:dispatch_global(b2a(A,B),S,S,Actions):-
    fd_max(A,MaxA), fd_min(B,MinB), fd_max(B,MaxB),
    (MaxA<MinB ->
        Actions = [exit]
    ; UpperBoundA is MaxB-1,
        Actions = [A in inf..UpperBoundA]).
```

$A \# < B$



Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

diff

### Jak popsat propagaci přes podmínku $A \neq B$ ?

**Myšlenka:** Podmínka je **konzistentní** pokud **domény** obou proměnných **obsahují alespoň dvě hodnoty!** Proto má cenu spustit propagaci pouze tehdy, když jsou domény redukovány na jediný prvek.

$A \# \neq B$

```
diff(A,B):-
    fd_global(diff(A,B),no_state,[val(A)]),
    fd_global(diff(B,A),no_state,[val(B)]).

:-multifile clpfd:dispatch_global/4.
clpfd:dispatch_global(diff(X,Y),S,S,Actions):-
    (ground(X) ->
        fd_set(Y,SetY),
        fdset_del_element(SetY,X,NewSetY),
        Actions = [exit, Y in_set NewSetY]
    ;
        Actions = []
    ).
```



Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták