

## Programování s omezujícími podmínkami

**Roman Barták**

Katedra teoretické informatiky a matematické logiky

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



- Využití principů, ale **vlastní naprogramování** řešících algoritmů.
  - flexibilita (možnost plně přizpůsobit vlastním potřebám)
  - rychlost (pro daný problém)
  - náročné na počáteční vývoji i údržbu
- Použití **existujícího řešiče** podmínek.
  - zpravidla integrovaný formou knihovny do hostitelského jazyka
  - naprogramované řešící algoritmy
  - soustředění na modelování problému
  - nelze zasahovat do nízko-úrovňových struktur (definice domén,...)
  - někdy možnost definovat vlastní podmínky
  - často možnost definovat vlastní prohledávání

## Řešiče podmínek

<http://ktiml.mff.cuni.cz/~bartak/constraints/systems.html>

- Poskytované služby:
  - implementace **datových struktur** pro modelování domén proměnných a pro podmínky
  - základní rámec **propagace podmínek**
  - **filtrační algoritmy** pro řadu podmínek (včetně globálních podmínek)
  - základní **prohledávací strategie** včetně heuristik pro výběr proměnných a hodnot
  - **rozhraní** pro definici vlastních podmínek
- Klasifikace:
  - samostatné řešiče
    - Minion
  - vlastní programovací/modelovací jazyk
    - Mozart, OPL, Comet, CHR
  - hostitelský jazyk
    - **Prolog**: ECLIPSe, SICStus Prolog
    - **C/C++**: ILOG Solver, Gecode
    - **Java**: Choco, JaCoP



## SICStus Prolog

<http://www.sics.se/sicstus>

- Komerční systém, 30-denní zkušební licence
- **Vlastnosti**
  - podpora ISO standardu Prologu
  - podpora řady počítačových platform (Win, MacOS X, Linux, Solaris)
  - vývojové prostředí GNU Emacs
  - řada knihoven včetně clpfd
  - možnost tvorby samostatných (stand-alone) i vestavěných (embedded) aplikací
- **Proč Prolog?**
  - jednoduchá syntax
  - krátký program hodně umí
  - přímočará integrace omezujících podmínek
  - prohledávání je součástí řešícího systému



## Základní koncept Prologu

**Prolog** je deduktivní systém, který hledá odpovědi na **otázky** použitím báze znalostí skládající se z **faktů** a **odvozovacích pravidel**.

### Kde je programování?

- tvorba databáze faktů a pravidel
- Prolog automaticky odvozuje odpovědi
- ↪ **deklarativní programování**

Programování s omezuujícími podmínkami, Roman Barták

## Architektura Prologu

### Zdrojové soubory

- \*.pl

### Prologská databáze

### Dotazy

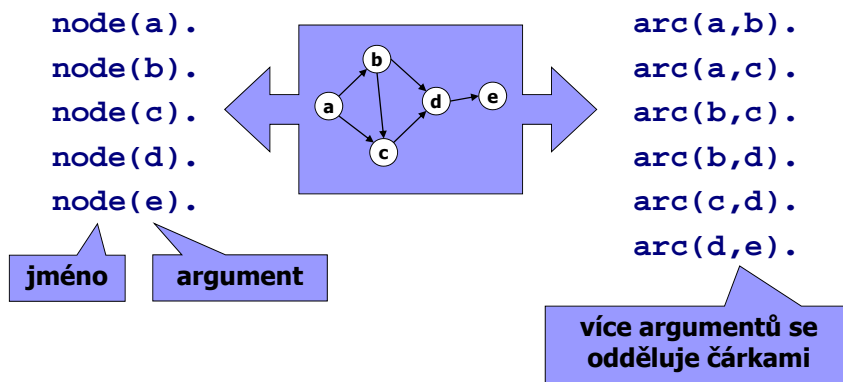
```
arc(a,b).
arc(a,c).
member(X,[X|_]).
member(X,[_|_]):-
member(X,T).
delete([],X,[]).
delete([X|_],X,T).
delete([Y|_],X,[Y|NewT]):-
X\=Y,
delete(T,X,NewT).
```

```
SICStus 3.11.0 (x86-win32-nt-4):
Mon Oct 20 00:38:10 WEDT 2003
Licensed to visopt.com
| ?-
```

Programování s omezuujícími podmínkami, Roman Barták

## Prologovské fakty

**Prologovské fakty** popisují základní údaje o řešeném problému.



Programování s omezuujícími podmínkami, Roman Barták

## Přímé dotazy

Je možné klást **dotazy** na fakty uložené v bázi znalostí Prologu:

```
Prolog prompt  dotaz
?-node(a).
yes
?-node(b|a).
no
?-arc(a,c).
yes
?-arc(a,d).
no
?-path(a,d).
no
```

```
node(a).
node(b).
node(c).
node(d).
node(e).

arc(a,b).
arc(a,c).
arc(b,c).
arc(b,d).
arc(c,d).
arc(d,e).
```

Programování s omezuujícími podmínkami, Roman Barták

## Otevřené dotazy

Dotaz může obsahovat **proměnné**, jejichž hodnoty budou nalezeny v bázi znalostí:

```
?-node(X).
```

```
X=a ;
```

```
X=b ;
```

```
X=c ;
```

```
X=d ;
```

```
X=e ;
```

```
no
```

požadavek na alternativní odpověď

žádné další odpovědi

```
?-arc(a,X).
```

```
X=b ;
```

```
X=c ;
```

```
no
```

```
node(a).  
node(b).  
node(c).  
node(d).  
node(e).
```

```
arc(a,b).  
arc(a,c).  
arc(b,c).  
arc(b,d).  
arc(c,d).  
arc(d,e).
```

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

## Složené dotazy

- Seznam faktů je vlastně jednoduchá databáze.
- Je možné zodpovědět otázku, jejíž odpověď není přímo uložena v databázi faktů, ale kterou lze získat kombinací faktů?

Ano, je možné klást **dotaz o kombinaci faktů** z báze znalostí:

```
?-arc(a,Y),arc(Y,Z).
```

```
Y=b
```

```
Z=c ;
```

```
Y=b
```

```
Z=d ;
```

```
Y=c
```

```
Z=d ;
```

```
no
```

Proměnné je možné sdílet mezi přímými dotazy

```
node(a).  
node(b).  
node(c).  
node(d).  
node(e).
```

```
arc(a,b).  
arc(a,c).  
arc(b,c).  
arc(b,d).  
arc(c,d).  
arc(d,e).
```

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

## Syntaktická pauza

atomy vs. proměnné

Data (a programy) jsou vyjádřeny formou **termů**.

### Atomy

- slova skládající se z písmen, čísel a podtržitek, která začínají malým písmenem
  - a, arc, john\_123, ...
- slova v jednoduchých uvozovkách
  - 'Edinburgh', ...

### Proměnné

- slova skládající se z písmen, čísel a podtržitek, která začínají velkým písmenem nebo podtržítkem
  - X, Node, \_noname, ...
- \_ je tzv. anonymní proměnná
  - různé výskyty \_ jsou brány jako různé proměnné
  - obsah proměnné není uživateli přístupný

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

## Syntaktická pauza

složené termy

Složené termy vyjadřují **strukturovanou informaci**

- atomy a proměnné jsou jednoduché termy
- functor(arg1,...,argn)** je složený term, kde functor je atom a arg1, ..., argn jsou termy

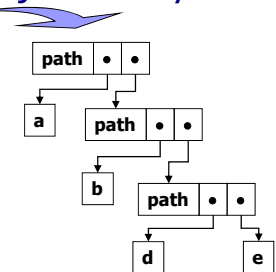
- arc(a,c)

- path(a,path(b,path(d,e)))

- tree(tree(a,tree(b,c)),tree(d,e))

- arc(a,X)

- ...



Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

## Odvozovací pravidla

- dotaz můžeme pojmenovat a uložit pro opakované použití

```
doubleArc(X,Z):-arc(X,Y),arc(Y,Z).
```

- Takovému dotazu se říká **odvozovací pravidlo**.

- Po formulaci pravidla na něj můžeme klást dotazy stejně jako na fakta:

```
?-doubleArc(b,W).
```

```
W=d ;
```

```
W=e ;
```

```
no
```

**pouze proměnné z názvu pravidla jsou vráceny uživateli**

```
?-doubleArc(a,W).
```

```
W=c ;
```

```
W=d ;
```

```
W=d ;
```

```
no
```

```
node(a).
node(b).
node(c).
node(d).
node(e).
```

```
arc(a,b).
arc(a,c).
arc(b,c).
arc(b,d).
arc(c,d).
arc(d,e).
```

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

## Jak to funguje?

odvozovací pravidla

```
?-doubleArc(b,W).
```

- najdi pravidlo, jehož název odpovídá dotazu a příslušným způsobem navaž proměnné

```
doubleArc(b,W):-arc(b,Y),arc(Y,W).
```

- nahraď dotaz definicí pod-dotazu z pravidla

```
?-arc(b,Y),arc(Y,W).
```

- najdi odpovídající fakt (`arc(b,c)`), dosad' proměnné a odstraň z dotazu

```
?-arc(c,W).
```

- opakuj to samé se zbytkem (`arc(c,d)`)

```
W=d ;
```

- zkus alternativní fakta (`arc(b,d),arc(d,e)`)

```
W=e ;
```

```
no
```

```
node(a).
node(b).
node(c).
node(d).
node(e).
```

```
arc(a,b).
arc(a,c).
arc(b,c).
arc(b,d).
arc(c,d).
arc(d,e).
```

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

## Alternativní pravidla

- Je možné také definovat **alternativní pravidla** (disjunkce dotazů)

```
edge(X,Y):-arc(X,Y).
```

```
edge(X,Y):-arc(Y,X).
```

```
?-edge(W,b).
```

```
W=a ;
```

**odvozeno pomocí prvního pravidla**

```
W=c ;
```

```
W=d ;
```

```
no
```

**odvozeno pomocí druhého pravidla**

```
node(a).
node(b).
node(c).
node(d).
node(e).
```

```
arc(a,b).
arc(a,c).
arc(b,c).
arc(b,d).
arc(c,d).
arc(d,e).
```

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

## Jak to funguje?

alternativní pravidla

Stejně jako předtím, pouze se zkouší i alternativní pravidla.

```
?-edge(W,b).
```

- Najdi pravidlo, jehož název odpovídá dotazu, navaž proměnné a nahraď dotazem definicí dotazu z pravidla

```
edge(W,b):-arc(W,b).
```

```
?-arc(W,b).
```

- najdi řešení dotazu pomocí faktů

```
W=a ;
```

- zkus alternativní pravidlo pro původní dotaz

```
edge(W,b):-arc(b,W).
```

```
?-arc(b,W).
```

- najdi řešení dotazu pomocí faktů

```
W=c ;
```

```
W=d ;
```

```
no
```

```
node(a).
node(b).
node(c).
node(d).
node(e).
```

```
arc(a,b).
arc(a,c).
arc(b,c).
arc(b,d).
arc(c,d).
arc(d,e).
```

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

## Rekurzivní pravidla

- Je dokonce možné použít jméno pravidlo při definici pod-dotazu, tj. použít **rekurzi**

`path(X,Y):-arc(X,Y).`

`path(X,Y):-arc(X,Z),path(Z,Y).`

`?-path(c,W).`

`W=d ;` odvozeno prvním pravidlem a `arc(c,d)`

`W=e ;` odvozeno druhým pravidlem a rekurzí

`no`

```
node(a).
node(b).
node(c).
node(d).
node(e).
```

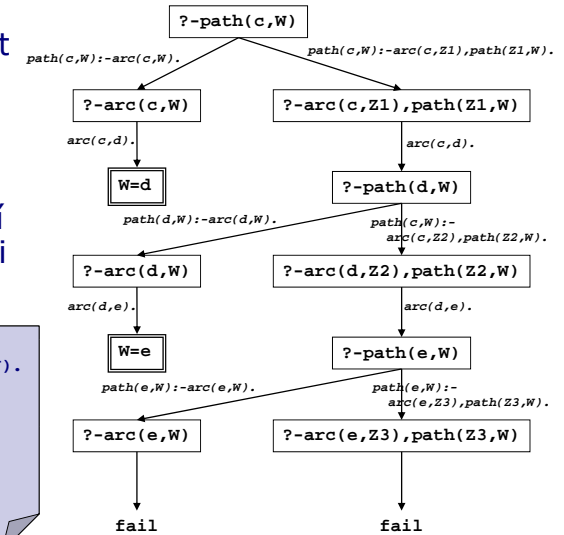
```
arc(a,b).
arc(a,c).
arc(b,c).
arc(b,d).
arc(c,d).
arc(d,e).
```

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

## Jak to funguje?

rekurzivní pravidla

- Stejně jako předtím, ale pravidlo může být použito vícekrát.
- Každé užití pravidla vyžaduje **čerstvou kopii proměnných** (podobné jako volání procedury s lokálními proměnnými).



Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

## Prolog ve zkratce

Prologovský „program“ se skládá z **pravidel** a **faktů**. Každé **pravidlo** má strukturu **Hlava:-Tělo**.

- Hlava** je (složený) term
- Tělo** je dotaz (konjunkce termů)
  - Tělo typicky obsahuje všechny proměnné z Hlavy
- sémantika: **pokud je Tělo pravda potom odvod' Hlavu**

**Fakty** jsou vlastně pravidla s prázdným tělem (true).

**Dotaz** je konjunkce termů: `Q = Q1,Q2,...,Qn`.

- Najdi pravidlo**, jehož hlava odpovídá dotazu `Q1`.
  - Pokud je takových pravidel více, vytvoř „bod volby“ a použij první pravidlo.
  - Pokud neexistuje žádné pravidlo, potom se vrať na poslední bod volby a zkus zde alternativní pravidlo.
- Použij tělo pravidla**, kterým v dotazu nahrad' část `Q1`.
  - Pro pravidla, kde Tělo=true, dotaz `Q1` zmizí.
- Opakuj, dokud nezískáš prázdný dotaz.**

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták

## Technologie Prologu

### Prolog = Unifikace + Backtracking

- Unifikace** (matching) slouží pro
  - výběr vhodného pravidla (dle hlavy)
  - vytvoření odpovědní substituce
  - Jak?
    - substitucí se snaží udělat termy syntakticky identické
- Backtracking** (prohledávání do hloubky) je pro
  - prozkoumání alternativ
  - Jak?
    - nejdříve vyřeš první část (zleva) dotazu
    - použij první pravidlo (shora)

Programování s omezujícími podmínkami, Roman Barták