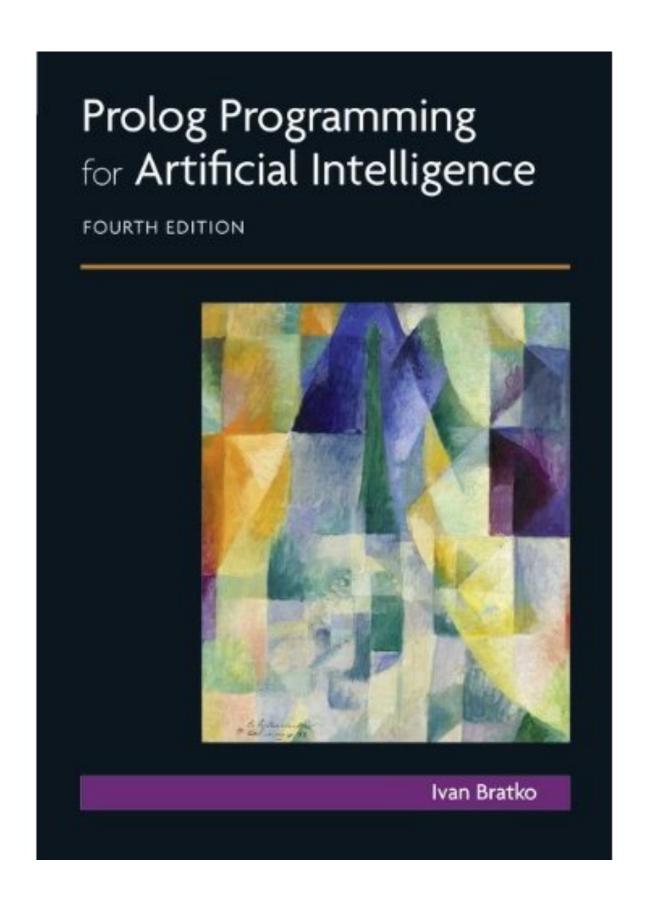
Neprocedurální programování

Prolog 4

Řez a negace



Co bylo minule

- Koncová rekurze
- Ladění
- Deklarativní a procedurální význam programu
- Aritmetika
- Binární stromy v Prologu
- Predikáty vyšších řádů

Osnova

- Seznamy seznamů
- Neúplně definované datové struktury
- Rez a negace
- Vestavěné predikáty pro testování struktury termu

Seznamy seznamů: Matice

Poslední sloupec matice

```
% posledni(+Matice,?Sloupec):- vrátí posledni
                                Sloupec Matice.
posledni (Matice, Sloupec):-
                 maplist(last, Matice, Sloupec).
?- posledni([[a,b,c,d],
             [e,f,g,h],
             [i,j,k,l]], S).
   S = [d,h,l].
```

Transpozice matice

```
% tsp(+M,-TM) :- Matice TM je transpozicí
% matice M.
```

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \\ 5 & 6 \end{pmatrix} \longrightarrow \begin{pmatrix} 1 & 3 & 5 \\ 2 & 4 & 6 \end{pmatrix}$$

```
?- tsp [[1,2],[3,4],[5,6]],T).

T = [[1,3,5],[2,4,6]].
```

Transpozice matice pomocí maplist/3

```
seznam(X,Xs,[X|Xs]). % oddělí hlavu | tělo

tsp(Xss,[]):- prazdna_matice(Xss). % báze

tsp(Xss,[Xs|Zss]):-
    maplist(seznam,Xs,Yss,Xss), % oddělí 1.sloupec
    tsp(Yss,Zss). % rekurzivně transponuje ostatní
```

Problém: Jak definovat prazdna matice/1?

Neúplně definované datové struktury

$$[a,b,c] \longrightarrow [a,b,c|S] - S$$
seznam rozdílový seznam

Zřetězení rozdílových seznamů

- v konstantním čase
- zretez(A-B,B-C,A-C).
- ?- zretez([a,b,c|X]-X, [d,e|Y]-Y,Z). X = [d,e|Y],Z = [a,b,c,d,e|Y]-Y

Rozdílové seznamy

```
obyčejný seznam ↔ rozdílový seznam
% prevod1(+0s,-Rs) :- Rs je rozdílová reprezentace
%
                       obyčejného seznamu Os.
?-prevod1([a,b,c], Rs).
  Rs = [a,b,c S] - S.
prevod1([],S-S).
prevod1([X | Xs],[X | S]-T):-prevod1(Xs,S-T).
% prevod2 (-Os,+Rs).
?-prevod2(Os, [a,b,c|S]-S).
  0s = [a,b,c].
prevod2(Xs, Xs-[]).
```

Quicksort efektivně

Problém

- navrhněte efektivní verzi třídění quicksortem
- odstraňte explicitní volání predikátu append/3
- ke zřetězení využijte rozdílové seznamy

Řez

Predikát!/0

- vždy uspěje
- při pokusu o návrat při backtrackingu způsobí okamžité selhání splňovaného cíle

$$c_1 : - p_1, \dots, p_i, \cdot, p_j, \dots, p_k.$$
 $c_2 : - p_m, \dots, p_n.$

- c₁ a c₂ jsou termy s hlavním funktorem c
- pi uspěje => uspěje i!
- p_j selže ⇒ selže cíl c

Příklad řezu

```
% prvek(X, Xs):- X je prvkem seznamu Xs.
prvek(X, [X]).
prvek(X, [_ | Xs]) :- prvek(X, Xs).
% prvek_det(X,Xs):- prvek/1 deterministicky.
prvek det(X, [X ]) :- !.
prvek det(X, [ | Xs]) :- prvek det(X, Xs).
 • prvek det (-X,+S) vrátí první prvek X v S
```

Červený řez

Mění deklarativní význam programu

```
p := a,b.

p := c.

p := (a \land b) \lor c

p := a,!,b.

p := (a \land b) \lor (\neg a \land c)

p := c.
```

Příklad: prvek/2 vs. prvek_det/2

Zelený řez

Nemění deklarativní význam programu

• pouze "odřezává" neperspektivní větve výpočtu

```
\max(X,Y,X) :- X >= Y,!.

\max(X,Y,Y) :- X < Y.
```

Ale pozor

```
\max(X,Y,X) :- X >= Y,!
\max(X,Y,Y).
• ?- \max(2,1,1). chyba!!!
```

Negace neuspěchem

Negace neuspěchem

```
jazyk(c).
jazyk(python).
jazyk(prolog).
jazyk(haskell).
```

Ada má ráda programovací jazyky, ale ne ty procedurální:

```
ma_rada(ada,X) :- proc(X), !, fail.
ma_rada(ada,X) :- jazyk(X).
```

Negace: definice pomocí řezu

```
% \+(C) :- Cíl C nelze splnit.
\+(C) :- call(C), !, fail.
\+(C).
```

Doporučená notace pro negaci

- operátor \+
- :- op(900, fy, $\$).
- not\1 definován jen kvůli kompatibilitě

```
ma_rada(ada,X):- jazyk(X), \+proc(X).
```

Prolog: negace neuspěchem

\+

- neodpovídá negaci v matematické logice
- negace neúspěchem
- předpoklad uzavřeného světa

4□▶4畳▶4畳▶ 章 かりへで

Příklad negace neúspěchem

```
jazyk(c).
jazyk (python).
jazyk(prolog).
jazyk(haskell).
?-proc(X).
  X = C
  X = python
```

```
proc(c).
proc(python).
```

Příklad negace neúspěchem

```
jazyk(c).
                    proc(c).
jazyk (python).
                    proc(python).
jazyk(prolog).
jazyk(haskell).
?- \+ proc(X).
 false
X = prolog;
 X = haskell
```

Příklad negace neúspěchem

```
jazyk(c).
                        proc(c).
jazyk (python).
                        proc(python).
jazyk(prolog).
jazyk(haskell).
?-\+ proc(X).
  false
?-\t proc(X), jazyk(X).
  false
```

Negace: volné proměnné

```
\+ C
```

• C může obsahovat volné proměnné

Možné řešení

- definovat negaci (not/1) pouze pro konstantní termy
- SWI Prolog
 - » not/1 ekvivalentní \+
 - » norma (ISO) doporučuje používat \+

Negace nebo řez?

```
porazil (smid, panatta).
porazil (lendl, barazzutti).
porazil (barazzutti, smid).
Definujme predikat
             kategorie (+Hrac, -Trida)
pro tridy
 • vitez
 bojovnik
 • sportovec
```

Negace ...?

```
% kategorie(+Hrac,-Trida)
kategorie(X, vitez):- porazil(X, ),
                     \+porazil(,X).
kategorie(X,bojovnik):- porazil(X, ),
                        porazil(,X).
kategorie(X,sportovec):- porazil( ,X),
                         \+porazil(X, ).
```

X Nevýhoda

• opakované vyhodnocení téhož cíle

... nebo řez?

```
kategorie(X,bojovnik):- porazil(X, ),
                        porazil(,X),!.
kategorie(X, vitez):-
porazil(X, ),!.
kategorie(X, sportovec):-porazil( ,X).
Idiom
p:- test1, !, tělo1.
p:- test2, !, tělo2.
p:- tělo3.
```

... nebo řez?

- Problém: Jak dopadnou dotazy typu
 - kategorie(+Hrac,+Trida)
 - kategorie(-Hrac,+Trida)?

Neunifikovatelné...

```
% neunif(X,Y) :- X a Y nelze unifikovat.
neunif(X,Y) :- X = Y, !, fail.
neunif(X,Y).

Předdefinovaný operátor \= .
% alternativní definice
neunif(X,Y) :- \+(X=Y).
```

... a různé

```
% ruzne(X,Y) :- X a Y jsou ruzne.
ruzne(X,Y) :- X == Y, !, fail.
ruzne(X,Y).
Předdefinovaný operátor \== .
```

 $ruzne(X,Y) :- \ \ \ (X == Y).$

4□▶4畳▶4畳▶4畳▶ € かりへで

Zkrocení řezu

```
% once(Cíl): - vrátí první řešení,
               které splní Cíl.
%
once(C):- C,!.
% forall(+Podminka, +Cil):-
               uspěje, pokud Cil lze splnit
%
               pro všechny hodnoty proměnných
%
               pro než lze splnit Podminku
%
forall (Podminka, Cil):-
               \+ (Podminka, \+ Cil).
```

If -> Then; Else

```
If -> Then ; _ :- If, !, Then.
If -> _ ; Else :- !, Else.
If -> Then :- If, !, Then.
V Podmínka If se vyhodnocuje jen jednou
Uvnitř "větví" Then a Else možný backtracking
- Příklad
% rozdíl(+Xs,+Ys,-Zs):- seznam Zs je rozdílem
                         množin, reprezentovaných
%
                         seznamy Xs a Ys.
```

Rozdíl pomocí negace

Rozdíl pomocí řezu

Rozdíl pomocí if-then-else

subtract/3

Predikáty pro řízení výpočtu

Predikáty pro řízení výpočtu

- √ nabízejí idiomy imperativního programování
- může existovat elegantnější řešení v neprocedurálním duchu

Predikáty vyšších řádů: filtr

```
% filtr(+P, +Xs, ?Ys) :- seznam Ys obsahuje právě
%
                         ty prvky X seznamu Xs
                         pro něž call(P, X) uspěje.
filtr(__,[],[]).
filtr(P,[X|Xs],[X|Ys]):-call(P,X),!,filtr(P,Xs,Ys).
filtr(P,[ |Xs],Ys):- filtr(P,Xs,Ys).
?- filtr(muz, [adam, eva, kain, abel]).
Ys = [adam, kain, abel].
```

Viz knihovní predikát include/3 resp. exclude/3.

Vestavěné predikáty: test typu termu

```
atom/1 argumentem je atom
atomic/1 argumentem je konstanta
number/1 integer/1 float/1
var/1 argumentem je volná proměnná
nonvar/1 argumentem není volná proměnná
ground/1 argumentem je konstantní term
```

bez volných proměnných
 compound/1 argumentem je složený term

Rozbor struktury termu: univ

Vestavěný operátor = . .

- univ
- Term = . . Seznam
 - » Seznam = [HlavniFunktor | SeznamArgumentu]
 - \rightarrow +Term =.. -Seznam
 - \rightarrow Term = . +Seznam

$$?-f(a,b) = ... S.$$

$$S = [f,a,b]$$

?-
$$T = ... [p, X, f(X, Y)].$$

 $T = p(X, f(X, Y))$

Rozbor struktury termu: functor

Specifičtější vestavěné predikáty

- k termu určí funktor a aritu: (+,?,?)
- k funktoru a aritě vytvoří term: (?,+,+)

```
?- functor(f(a,b), F, A).

F = f
A = 2
?- functor(Term, f, 2).
```

$$Term = f(,)$$

Rozbor struktury termu: arg

```
arg(?N, +Term,?A): - A je N-tým argumentem Termu.
?- arg(2,f(X,t(a),t(b)),A).
   A = t(a)
- Příklad
?- functor(D, datum, 3),
   arq(1, D, 10),
   arg(2, D, brezen),
   arg(3, D, 2025).
   D = datum(10, brezen, 2025)
```

Příklad zjednodušování výrazů

```
s(*,X,1,X).
s(*,1,X,X).
s(*,X,Y,Z) :- number(X), number(Y), Z is X*Y.
s(*,X,Y,X*Y). % zarážka pro *
Podobná tabulka pro další operátory
simp(V,V):-atomic(V),!
simp(V,ZV):-V=..[Op,La,Pa],
             simp(La, ZL), simp(Pa, ZP),
              s(Op, ZL, ZP, ZV).
```

Zjednodušování výrazů

```
?- simp(2*3*a,Z).
    Z = 6*a
?- simp(a*2*3,Z).
    Z = a*2*3

◎ Problém: Co s tím?
s(*,X*Y,Z,W*X):- number(Y), number(Z), W is Y*Z.
```

```
?- der(x^3, x, D).
   D = 3*x^2
% der(+Vyraz,+X,-Der):- Der je derivací Vyrazu
                         vzhledem k proměnné X
%
                Vyraz a X jsou konstantní termy
%
der(X,X,1).
der(Y,X,0) :- atomic(Y), X = Y.
```

```
% derivace elementárních funkcí
der(sin(X),X,cos(X)).
der(cos(X), X, -sin(X)).
der(e^X,X,e^X).
der(ln(X), X, 1/X).
% derivace mocniny
der(X^N,X,N*X^N):-number(N), N1 is N-1.
```

```
?- der(sin(cos(x)), x, D).
D = \cos(\cos(x)) * -\sin(x)
% derivace složené funkce
der(F G X,X,DF*DG):- F G X = .. [ ,G X],
                      G X = X
                      der(F G X,G X,DF),
                      der(G X,X,DG).
Problém: neumí zjednodušit výsledek
  ?- der(x*x,x,D).
     D = x*1+1*x
```