

# IB015 Neimperativní programování

Ukázky použití Prologu a  
závěrečné zhodnocení

Jiří Barnat

## Einsteinova hádanka

## Popis situace

- Je 5 domů, z nichž každý má jinou barvu.
- V každém domě žije jeden člověk, který pochází z jiného státu.
- Každý člověk pije nápoj, kouří jeden druh cigaret a chová jedno zvíře.
- Žádný z nich nepije stejný nápoj, nekouří stejný druh cigaret a nechová stejné zvíře.

## Otázka

- Kdo chová rybičky?
- Za následujících předpokladů ...

## Zadání hádanky – nápovery

- ① Brit bydlí v červeném domě.
- ② Švéd chová psa.
- ③ Dán pije čaj.
- ④ Zelený dům stojí hned nalevo od bílého.
- ⑤ Majitel zeleného domu pije kávu.
- ⑥ Ten, kdo kouří PallMall, chová ptáka.
- ⑦ Majitel žlutého domu kouří Dunhill.
- ⑧ Ten, kdo bydlí uprostřed řady domů, pije mléko.
- ⑨ Nor bydlí v prvním domě.
- ⑩ Ten, kdo kouří Blend, bydlí vedle toho, kdo chová kočku.
- ⑪ Ten, kdo chová koně, bydlí vedle toho, kdo kouří Dunhill.
- ⑫ Ten, kdo kouří BlueMaster, pije pivo.
- ⑬ Němec kouří Prince.
- ⑭ Nor bydlí vedle modrého domu.
- ⑮ Ten, kdo kouří Blend, má souseda, který pije vodu.

## **Copy-paste, aneb programátorova smrt**

- einstein\_0.pl

## **Přeuspořádání, aneb optimalizace v praxi**

- einstein\_1.pl

## **Transformace na řešení absolventa FI**

- einstein\_2.pl
- einstein\_3.pl
- einstein\_4.pl
- einstein\_5.pl

## Programování s omezujícími podmínkami

## Vymezení pojmu

- Obecné neimperativní programovací paradigma.
- V množině možných řešení problému je hledané řešení popsáno pouze omezujícími podmínkami, které musí splňovat.
- Angl. „Constraint programming“.

## Aplikace

- Problémy vedoucí na těžké kombinatorické řešení.
- Řízení, rozvrhování, plánování.
- DNA sequencing.
- ...

## Různé instance paradigmatu

- Podle typu proměnných, vystupujících v popisu problému.
- Pravdivostní hodnoty, Celočíselné hodnoty, Konečné množiny, Doména lineárních funkcí, ...

## Postup řešení úloh

- Modelování problému v dané doméně. Myšlenka
- Specifikace proměnných a jejich rozsahů. Program
- Specifikace omezujících podmínek. Program
- Vymezení cíle. Program
- Zjednodušení zadání, propagace omezení. Výpočet
- Systematické procházení možných valiací Výpočet  
a hledání vyhovujícího řešení.

## Hostitelské jazyky

- Řešiče uvažovaných úloh jsou obvykle součástí jiného hostitelského programovacího jazyka nebo systému.
- Prvním výrazným hostitelem byly jazyky vycházející z logického programovacího paradigmatu.
- **Constraint Logic Programming (CLP)**.

## Knihovny ve SWI-Prologu

- **clpf**: Constraint Logic Programming over Finite Domains  
`?- use_module(library(clpf)).`
- **clpqr**: Constraint Logic Programming over Rationals and Reals  
`?- use_module(library(clpqr)).`

## Výrazy v celočíselné doméně

- Celé číslo je výrazem v celočíselné doméně.
  - Proměnná je výrazem s celočíselné doméně.
  - Jsou-li  $E_1$  a  $E_2$  výrazy v celočíselné doméně, pak
    - $-E_1$  (unární mínus)
    - $E_1+E_2$  (součet),  $E_1 \cdot E_2$  (součin),  $E_1-E_2$  (rozdíl),
    - $E_1^{\wedge} E_2$  (umocnění),  $\min(E_1, E_2)$ ,  $\max(E_1, E_2)$ ,
    - $E_1/E_2$  (celočíselné dělení ořezáním),
    - $E_1 \bmod E_2$  (zbytek po dělení /)
- jsou výrazy v celočíselné doméně.

## Omezující podmínky

- Relační operátory předřazené znakem #.
  - $E_1 \#>= E_2$ ,  $E_1 \#<= E_2$ ,
  - $E_1 \#= E_2$ ,  $E_1 \#\backslash= E_2$ ,
  - $E_1 \#> E_2$ ,  $E_1 \#< E_2$ ,

## Logické spojky

- $\# \setminus Q$  – Negace
- $P \# \setminus \setminus Q$  – Disjunkce
- $P \# / \setminus Q$  – Konjunkce
- $P \# <==> Q$  – Ekvivalence
- $P \# ==> Q$  – Implikace
- $P \# <== Q$  – Implikace

## Číselná reprezentace logických hodnot

- Pravda/Nepravda jsou realizovány hodnotami 1 a 0.
- Relační operátory jsou aplikovatelné na tyto celočíselné hodnoty.

# Domény volných proměnných

?Var **in** +Domain

- Proměnná Var má hodnotu z domény Domain.

+Vars **ins** +Domain

- Proměnné v seznamu Vars mají hodnotu z domény Domain.

**all\_different(Vars)**

- Každá proměnná ze seznamu Vars má jinou hodnotu.

## Specifikace domény

- N — jednoprvková množina obsahující celé číslo N.
- Lower..Upper — všechna celá čísla I taková, že Lower <= I <= Upper, Lower musí být celé číslo, nebo term inf označující záporné nekonečno, podobně Upper musí být celé číslo, nebo term sup označující kladné nekonečno.
- Domain1 \/ Domain2 — sjednocení domén Domain1 a Domain2.

## Pozorování

- Následující dotazy jsou řešeny pouze fází propagace omezujících podmínek (neprochází se systematicky prostor všech možných přiřazení hodnot volným proměnným).

## Příklady dotazů na clpf

- $?- X \# \backslash= 20.$   
 $X \text{ in } \text{inf}..19 \backslash 21..\text{sup}.$
- $?- X*X \# = 144.$   
 $X \text{ in } -12 \backslash 12.$
- $?- 4*X + 2*Y \# = 24, X + Y \# = 9, X \# \geq 0, Y \# \geq 0.$   
 $X = 3, Y = 6.$
- $?- X \# = Y \# \leq \geq B, X \text{ in } 0..3, Y \text{ in } 4..5.$   
 $B = 0, X \text{ in } 0..3, Y \text{ in } 4..5.$

## Popis

- Kryptoaritmetické puzzle, každé písmeno představuje jednu cifru, žádná dvě různá písmena nepředstavují tutéž cifru. Jaké je mapování písmen na číslice?

## Zadání pro clpfd

- ```
puzzle([S,E,N,D]+ [M,O,R,E] = [M,O,N,E,Y]) :-  
    Vars = [S,E,N,D,M,O,R,Y],  
    Vars ins 0..9,  
    all_different(Vars),  
    S*1000 + E*100 + N*10 + D +  
    M*1000 + O*100 + R*10 + E #=  
    M*10000 + O*1000 + N*100 + E*10 + Y,  
    M #\= 0, S #\= 0.
```

## **label(+Vars)**

- Zahájí hledání vyhovujících hodnot proměnných `Vars`.
- Totéž, co `labeling([], Vars)`.

## **labeling(+Options,+Vars)**

- Zahájí hledání vyhovujících hodnot proměnných `Vars`.
- Parametry uvedené v seznamu `Options` ovlivňují způsob enumerace hledaných hodnot.

## **Parametry hledání**

- Pořadí fixace proměnných.
- Směr prohledávání domén.
- Strategie větvení prohledávaného stromu.

## Pořadí fixace proměnných

- `leftmost` — přiřazuje hodnoty proměnným v tom pořadí, ve kterém jsou uvedeny.
- `ff` — preferuje proměnné s menšími doménami.
- `ffc` — preferuje proměnné, které participují v největším počtu omezujících podmínek.
- `min` — preferuje proměnná s nejmenší spodní závorou.
- `max` — preferuje proměnná s největší horní závorou.

## Směr prohledávání domén

- `up` — zkouší prvky domény od nejmenších k největším.
- `down` — zkouší prvky domény od největších k nejmenším.

# SEND + MORE = MONEY

## Odpověď clpfd bez prohledávání

- Vars = [9, E, N, D, 1, 0, R, Y],  
S = 9, M = 1, 0 = 0,  
E in 4..7, N in 5..8, D in 2..8, R in 2..8, Y in 2..8,  
all\_different([9, E, N, D, 1, 0, R, Y]),  
 $1000*9+91*E+ -90*N+D+ -9000*1+ -900*0+10*R+ -1*Y#=0.$

## Požadavek na prohledávání

- Uvedením podcíle `label([S,E,N,D]).`

## Odpověď clpfd s vyhledáním valuací proměnných S,E,N a D

- Vars = [9, 5, 6, 7, 1, 0, 8, 2],  
S = 9, E = 5, N = 6, D = 7,  
M = 1, 0 = 0, R = 8, Y = 2 ;  
`false.`

## **sum(+Vars, +Rel, ?Expr)**

- Součet hodnot proměnných v seznamu `Vars` je v relaci `Rel` s hodnotou výrazu `Expr`.

## **scalar\_product(+Cs, +Vs, +Rel, ?Expr)**

- Skalární součin seznamu čísel `Cs` s čísly, nebo proměnnými v seznamu `Vs`, je v relaci `Rel` s hodnotou výrazu `Expr`.

## **serialized(+Starts, +Durations)**

- Pro hodnoty `Starts=[S1, ..., SN]` a `Durations=[D1, ..., DN]`, platí, že úlohy začínající v čase `SI` a trvající dobu `DI` se nepřekrývají, tj.  $SI+DI < SJ$  nebo  $SJ+DJ < SI$ .

## Jiné použití clpf d v Prologu

- Aritmetické vyhodnocování v celých číslech bez nutnosti instanciace argumentů aritmetických operací (propagace hodnot všemi směry).

## Příklad

- ```
n_factorial(0,1).  
n_factorial(N,F) :-  
    N #> 0, N1 #= N - 1, F #= N * F1,  
    n_factorial(N1,F1).
```
- ```
?- n_factorial(N,1).  
N = 0 ;  
N = 1 ;  
false.
```

## Deklarativní versus imperativní

## Princip

- Programem je především formulace cíle a vztahu požadovaného výsledku výpočtu k daným vstupům.
- Popis postupu výpočtu není požadován, nebo je druhotným vstupem zadávaným kvůli zvýšení efektivity výpočtu.

## Výhody a nevýhody

- + Kratší a srozumitelnější kód.
- + Méně skrytých chyb.
- Náročnější tvorba kódu, požaduje schopnost abstrakce.
- Riziko neefektivního řešení.
- Obtížná přímá kontrola výpočetního HW.

## Princip

- Programem je popis transformace zadaných vstupů na požadovaný výsledek.
- Popis vztahů výsledku vzhledem ke vstupům není požadován, nebo je do programu vkládán za účelem kontroly korektnosti popisované transformace.

## Výhody a nevýhody

- + Detailní kontrola nad postupem výpočtu.
- + Efektivní využití dostupného HW .
- + Snazší tvorba kódu.
- Více prostoru pro zanesení chyb.
- Skryté a dlouho neodhalené chyby.
- Nečitelnost významu programu.

## Jazykové konstrukce

- Nepojmenované funkce (lambda funkce).
- Parametrický polymorfismus / generické programování.
- Silná typová kontrola.
- Sémantika jazyka oddělená od výpočetního HW.

## Programátorský styl

- Přenos kontroly typů z doby za běhu programu do doby komplikace.
- Deklarace vzájemných vztahů vnitřních dat v imperativním programu.
- Programování bez pomocných přepisovatelných proměnných.

## Původně imperativním stylem

- int vysledek=1;  
for (int i=1; i<=N; i++)  
{  
 vysledek=vysledek\*i;  
}  
print vysledek;

## Nově deklarativním stylem

- int fact(int n)  
{  
 if (n==0) return 1;  
 else return n\*fact(n-1);  
}  
print fact(N);

## Původně imperativním stylem

- int vysledek=1;
  - Co to vlastně počítá?
- for (int i=1; i<=N; i++)
- {
  - vysledek=vysledek\*i;
- }
- print vysledek;

## Nově deklarativním stylem

- int fact(int n)
  - {
    - if (n==0) return 1;
    - else return n\*fact(n-1);
  - }
  - print fact(N);

## Původně imperativním stylem

- int vysledek=1;  
for (int i=1; i<=N; i++)  
{  
 vysledek=vysledek\*i;  
}  
print vysledek;

- Co to vlastně počítá?
- Přepisovatelná proměnná navíc, těžší optimalizace.

## Nově deklarativním stylem

- int fact(int n)  
{  
 if (n==0) return 1;  
 else return n\*fact(n-1);  
}  
print fact(N);

## Původně imperativním stylem

```
• int vysledek=1;  
  for (int i=1; i<=N; i++)  
  {  
    vysledek=vysledek*i;  
  }  
  print vysledek;
```

- Co to vlastně počítá?
- Přepisovatelná proměnná navíc, těžší optimalizace.
- Větší prostor pro zanesení chyb ( $i=1$ ,  $i \leq N$ ).

## Nově deklarativním stylem

```
• int fact(int n)  
{  
  if (n==0) return 1;  
  else return n*fact(n-1);  
}  
print fact(N);
```

## Původně imperativním stylem

```
• int vysledek=1;  
  for (int i=1; i<=N; i++)  
  {  
    vysledek=vysledek*i;  
  }  
  print vysledek;
```

- Co to vlastně počítá?
- Přepisovatelná proměnná navíc, těžší optimalizace.
- Větší prostor pro zanesení chyb ( $i=1, i \leq N$ ).
- „Skryté“ chování pro  $N=0$ .

## Nově deklarativním stylem

```
• int fact(int n)  
{  
  if (n==0) return 1;  
  else return n*fact(n-1);  
}  
print fact(N);
```

## Původně imperativním stylem

```
• int vysledek=1;  
  for (int i=1; i<=N; i++)  
  {  
    vysledek=vysledek*i;  
  }  
  print vysledek;
```

- Co to vlastně počítá?
- Přepisovatelná proměnná navíc, těžší optimalizace.
- Větší prostor pro zanesení chyb ( $i=1, i \leq N$ ).
- „Skryté“ chování pro  $N=0$ .

## Nově deklarativním stylem

```
• int fact(int n)  
{  
  if (n==0) return 1;  
  else return n*fact(n-1);  
}  
print fact(N);
```

- Jasnější chování pro  $N=0$ .

## Původně imperativním stylem

- ```
int vysledek=1;
for (int i=1; i<=N; i++)
{
    vysledek=vysledek*i;
}
print vysledek;
```

- Co to vlastně počítá?
- Přepisovatelná proměnná navíc, těžší optimalizace.
- Větší prostor pro zanesení chyb ( $i=1$ ,  $i \leq N$ ).
- „Skryté“ chování pro  $N=0$ .

## Nově deklarativním stylem

- ```
int fact(int n)
{
    if (n==0) return 1;
    else return n*fact(n-1);
}
print fact(N);
```

- Jasnější chování pro  $N=0$ .
- Pojmenovaná funkce, syntaktická indicie pro sémantický význam.

A to je konec ...

## Co si odneseme do života ...

- Funkcionální výpočetní paradigma.
- Solidní základy programovacího jazyka Haskell.
- Solidní základy programování v Prologu.

## Čím ještě nám byl kurz prospěšný ...

- Deklarativní návyky při návrhu programů a algoritmů mnohokrát využijeme v naší (převážně imperativní) informatické praxi.
- Mentální posilovna.

## Co si odneseme do života ...

- Funkcionální výpočetní paradigma.
- Solidní základy programovacího jazyka Haskell.
- Solidní základy programování v Prologu.

## Čím ještě nám byl kurz prospěšný ...

- Deklarativní návyky při návrhu programů a algoritmů mnohokrát využijeme v naší (převážně imperativní) informatické praxi.
- Mentální posilovna.



## Přednášejícího studentům

- Za vzornou docházku a přípravu jak na přednášky, tak i na cvičení, vnitrosemestrální a zkouškové písemky, a za celkově poctivý přístup ke studiu.

## Studentů přednášejícímu

- Formou zpětné vazby například vyplnění studentské ankety a upozorněním na zásadní, ale i okrajové nedostatky jak přednášejícího, tak i jím připravených studijních materiálů.