Implementace Prologu

Literatura:

- Matyska L., Toman D.: Implementační techniky Prologu , Informační systémy, (1990), 21–59. http://www.ics.muni.cz/people/matyska/vyuka/lp/lp.ht

Opakování: základní pojmy

- Konečná množina klauzulí `Hlava :- Tělo` tvoří **program P**.
- **`Hlava`** je literál
- **`Tělo`** je (eventuálně prázdná) konjunkce literálů $T_1, \ldots T_a$, $a \geq 0$
- **Literál**
  je tvořen m-árním predikátovým symbolem (m/p) a m termy (argumenty)
- **Term** je konstanta, proměnná nebo složený term.
- **Složený term**
  a n termy na místě argumentů
- **Dotaz (cíl)** je neprázdná množina literálů.

Interpretace

Deklarativní sémantika:

Hlava platí, platí-li jednotlivé literály těla.

Procedurální (imperativní) sémantika:

```
Entry: Hlava::
{
   call T1
   ⋮
   call Ta
}
```

Volání procedury s názvem `Hlava` uspěje, pokud uspěje volání všech procedur (literálů) v těle.

Procedurální sémantika = podklad pro implementaci

Abstraktní interpret

Vstup: Logický program P a dotaz G.

1. Inicializuj množinu cílů S literály z dotazu G; `S:=G`
2. `while ( S != empty ) do`
3. Vyber A∈S a dále vyber klauzuli $A' :- B_1, \ldots, B_n \quad (n \geq 0)$ z programu P takovou, že $\exists\sigma : A\sigma = A'\sigma$; σ je nejobecnější unifikátor.
   Pokud neexistuje A' nebo σ, ukonči cyklus.
4. Nahraď A v S cíli B_1 až B_n.
5. Aplikuj σ na G a S.
6. `end while`
7. Pokud `S==empty`, pak výpočet úspěšně skončil a výstupem je G se všemi aplikovanými substitucemi.
   Pokud `S!=empty`, výpočet končí neúspěchem.

Abstraktní interpret – pokračování

Kroky (3) až (5) představují **redukci** (logickou inferenci) cíle A.

Počet redukcí za sekundu (LIPS) == indikátor výkonu implementace

Věta

Existuje-li instance G' dotazu G, odvoditelná z programu P v konečném počtu kroků, pak bude tímto interpretem nalezena.

Nedeterminismus interpetu

1. **Selekční pravidlo:** výběr cíle A z množiny cílů S
   - neovlivňuje výrazně výsledek chování interpretu
2. **Způsob prohledávání stromu výpočtu:** výběr klauzule A' z programu P
   - je velmi důležitý, všechny klauzule totiž nevedou k úspěšnému řešení

Vztah k úplnosti:

1. Selekční pravidlo neovlivňuje úplnost
   - možno zvolit libovolné v rámci SLD rezoluce
2. Prohledávání stromu výpočtu do šířky nebo do hloubky

„Prozření" – automatický výběr správné klauzule

- vlastnost abstraktního interpretu, kterou ale reálné interprety nemají

Prohledávání do šířky

1. Vybereme všechny klauzule A'_i, které je možno unifikovat s literálem A
   - nechť je těchto klauzulí q
2. Vytvoříme q kopií množiny S
3. V každé kopii redukujeme A jednou z klauzulí A'_i.
   - aplikujeme příslušný nejobecnější unifikátor
4. V následujících krocích redukujeme všechny množiny S_i současně.
5. Výpočet ukončíme úspěchem, pokud se alespoň jedna z množin S_i stane prázdnou.

- Ekvivalence s abstraktnímu interpretem
  - pokud jeden interpret neuspěje, pak neuspěje i druhý
  - pokud jeden interpret uspěje, pak uspěje i druhý

Prohledávání do hloubky

1. Vybereme všechny klauzule A'_i, které je možno unifikovat s literálem A.
2. Všechny tyto klauzule zapíšeme na zásobník.
3. Redukci provedeme s klauzulí na vrcholu zásobníku.
4. Pokud v nějakém kroku nenajdeme vhodnou klauzuli A', vrátíme se k předchozímu stavu (tedy anulujeme aplikace posledního unifikátoru σ) a vybereme ze zásobníku další klauzuli.
5. Pokud je zásobník prázdný, končí výpočet neúspěchem.
6. Pokud naopak zredukujeme všechny literály v S, výpočet končí úspěchem.

- Není úplné, tj. nemusí najít všechna řešení
- Nižší paměťová náročnost než prohledávání do šířky
- Používá se v Prologu

Reprezentace objektů

- Beztypový jazyk
- Kontrola „typů" za běhu výpočtu
- Informace o struktuře součástí objektu

Typy objektů

- **Primitivní objekty:**
  - konstanta
  - číslo
  - volná proměnná
  - odkaz (reference)
- **Složené (strukturované) objekty:**
  - struktura
  - seznam

Reprezentace objektů II

Příznaky (tags):

Objekt	Příznak
volná proměnná	FREE
konstanta	CONST
celé číslo	INT
odkaz	REF
složený term	FUNCT

Obsah adresovatelného slova: **hodnota** a **příznak**.

Primitivní objekty uloženy přímo ve slově

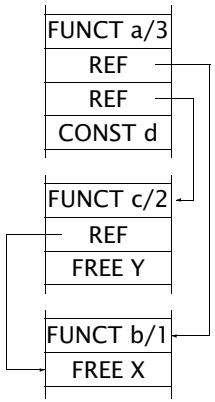
Složené objekty

- jsou instance termu ve zdrojovém textu, tzv. zdrojového termu
- zdrojový term bez proměnných $\Longrightarrow$ každá instanciace ekvivalentní zdrojovému termu
- zdrojový term s proměnnými $\Longrightarrow$ dvě instance se mohou lišit aktuálními hodnotami proměnných, jedinečnost zajišťuje kopírování struktur nebo sdílení struktur

Kopírování struktur

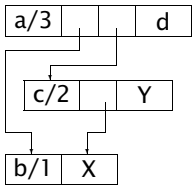
Příklad:

`a(b(X),c(X,Y),d),`



Kopírování struktur II

- Term F s aritou A reprezentován A+1 slovy:
  - funktor a arita v prvním slově
  - 2. slovo nese první argument (resp. odkaz na jeho hodnotu) ⋮
  - A+1 slovo nese hodnotu A-tého argumentu
- Reprezentace vychází z orientovaných acyklických grafů:



- Vykopírována každá instance ⇒ **kopírování struktur**
- Termy ukládány na **globální zásobník**

Sdílení struktur

- Vychází z myšlenky, že při reprezentaci je třeba řešit přítomnost proměnných
- Instance termu

  `< kostra_termu; rámec >`

  - `kostra_termu` je zdrojový term s očíslovanými proměnnými
  - `rámec` je vektor aktuálních hodnot těchto proměnných
    - i-tá položka nese hodnotu i-té proměnné v původním termu

Sdílení struktur II

Příklad:

`a(b(X),c(X,Y),d)`

reprezentuje

`< a(b($1),c($1,$2),d) ; [FREE, FREE] >`

kde symbolem `$i` označujeme i-tou proměnnou.

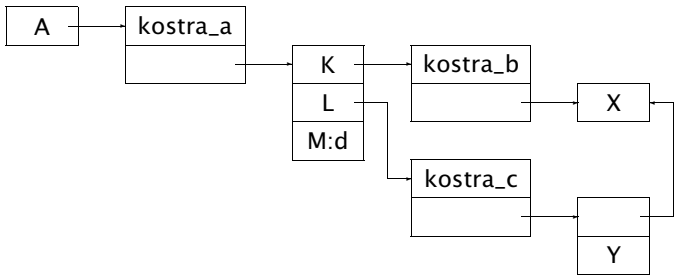
Implementace:

`< &kostra_termu; &rámec >` (& vrací adresu objektu)

Všechny instance sdílí společnou `kostru_termu` ⇒ **sdílení struktur**

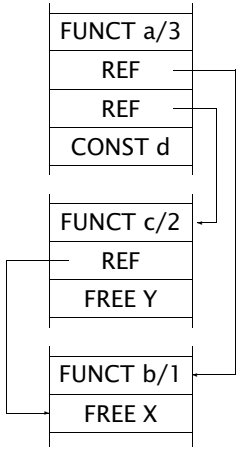
Srovnání: příklad

- Naivní srovnání: sdílení paměťově méně náročné
- Platí ale pouze pro rozsáhlé termy přítomné ve zdrojovém kódu
- Postupná tvorba termů:
  `A = a(K,L,M), K = b(X), L = c(X,Y), M = d`
  - Sdílení termů:



Srovnání: příklad – pokračování

- Kopírování struktur: `A = a(K,L,M), K = b(X), L = c(X,Y), M = d`



tj. identické jako přímé vytvoření termu `a(b(X),c(X,Y),d)`

Srovnání II

- **Složitost algoritmů pro přístup k jednotlivým argumentům**
  - sdílení struktur: nutná víceúrovňová nepřímá adresace
  - kopírování struktur: bez problémů
  - jednodušší algoritmy usnadňují i optimalizace
- **Lokalita přístupů do paměti**
  - sdílení struktur: přístupy rozptýleny po paměti
  - kopírování struktur: lokalizované přístupy
  - při stránkování paměti – rozptýlení vyžaduje přístup k více stránkám
- Z praktického hlediska neexistuje mezi těmito přístupy zásadní rozdíl

Řízení výpočtu

- **Dopředný výpočet**
  - po úspěchu (úspěšná redukce)
    - jednotlivá volání procedur skončí úspěchem
  - klasické volání rekurzivních procedur
- **Zpětný výpočet (backtracking)**
  - po neúspěchu vyhodnocení literálu (neúspěšná redukce)
    - nepodaří se unifikace aktuálních a formálních parametrů hlavy
  - návrat do bodu, kde zůstala nevyzkoušená alternativa výpočtu
    - je nutná obnova původních hodnot jednotlivých proměnných
    - po nalezení místa s dosud nevyzkoušenou klauzulí pokračuje dále dopředný výpočet

Aktivační záznam

- Volání (=aktivace) procedury
- Aktivace **sdílí společný kód**, liší se obsahem **aktivačního záznamu**
- Aktivační záznam uložen na **lokálním zásobníku**
- Dopředný výpočet
  - stav výpočtu v okamžiku volání procedury
  - aktuální parametry
  - lokální proměnné
  - pomocné proměnné (‘a la registry)
- Zpětný výpočet (backtracking)
  - hodnoty parametrů v okamžiku zavolání procedury
  - následující klauzule pro zpracování při neúspěchu

Aktivační záznam a roll-back

- Neúspěšná klauzule mohla nainstanciovat nelokální proměnné
  - `a(X) :- X = b(c,Y), Y = d.` `?- W = b(Z,e), a(W).` (viz instanciace Z)
- Při návratu je třeba obnovit (**roll-back**) původní hodnoty proměnných
- Využijeme vlastností logických proměnných
  - instanciovat lze pouze volnou proměnnou
  - jakmile proměnná získá hodnotu, nelze ji změnit jinak než návratem výpočtu

  $\Longrightarrow$ původní hodnoty všech proměnných odpovídají volné proměnné
- **Stopa** (trail): zásobník s adresami instanciovaných proměnných
  - ukazatel na aktuální vrchol zásobníku uchováván v aktivačním záznamu
  - při neúspěchu jsou hodnoty proměnných na stopě v úseku mezi aktuálním a uloženým vrcholem zásobníku změněny na „volná”
- **Globální zásobník**: pro uložení složených termů
  - ukazatel na aktuální vrchol zásobníku uchováván v aktivačním záznamu
  - při neúspěchu vrchol zásobníku snížen podle uschované hodnoty v aktivačním záznamu

Okolí a bod volby

Aktivační záznam úspěšně ukončené procedury nelze odstranit z lokálního zásobníku $\Longrightarrow$ **rozdělení aktivačního záznamu:**

- **okolí** (environment) – informace nutné pro dopředný běh programu
- **bod volby** (choice point) – informace nezbytné pro zotavení po neúspěchu
- ukládány na lokální zásobník
- samostatně provázány (odkaz na předchozí okolí resp. bod volby)

Důsledky:

- samostatná práce s každou částí aktivačního záznamu (optimalizace)
- alokace pouze okolí pro deterministické procedury
- možnost odstranění okolí po úspěšném vykonání (i nedeterministické) procedury (pokud okolí následuje po bodu volby dané procedury)
  - pokud je okolí na vrcholu zásobníku

Řez

- Prostředek pro ovlivnění běhu výpočtu programátorem
  - ```
    a(X) :- b(X), !, c(X).      a(3).
    b(1).      b(2).
    c(1).      c(2).
    ```
- Řez: neovlivňuje dopředný výpočet, má vliv pouze na zpětný výpočet
- Odstranění alternativních větví výpočtu

  $\Rightarrow$ odstranění odpovídajících bodů volby
  - tj. odstranění bodů volby mezi současným vrcholem zásobníku a bodem volby procedury, která řez vyvolala (včetně bodu volby procedury s řezem)

  $\Rightarrow$ změna ukazatele na „nejmladší" bod volby

$\Rightarrow$ Vytváření deterministických procedur

$\Rightarrow$ Optimalizace využití zásobníku

Warrenův abstraktní počítač, WAM I.

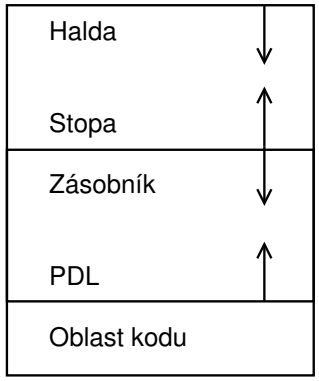
Navržen D.H.D. Warrenem v roce 1983, modifikace do druhé poloviny 80. let

Datové oblasti:

- **Oblast kódu** (programová databáze)
  - separátní oblasti pro uživatelský kód (modifikovatelný) a vestavěné predikáty (nemění se)
  - obsahuje rovněž všechny statické objekty (texty atomů a funktorů apod.)
- **Lokální zásobník** ***(Stack)***
- **Stopa** ***(Trail)***
- **Globální zásobník n. halda*****(Heap)***
- **Pomocný zásobník** ***(Push Down List, PDL)***
  - pracovní paměť abstraktního počítače
  - použitý v unifikaci, syntaktické analýze apod.

Rozmístění datových oblastí

- Příklad konfigurace



- Halda i lokální zásobník musí růst stejným směrem
  - lze jednoduše porovnat stáří dvou proměnných srovnáním adres

    využívá se při zabránění vzniku visících odkazů
    ```

Registry WAMu

- **Stavové registry**:
  - **P** čitač adres (**P**rogram counter)
  - **CP** adresa návratu (**C**ontinuation **P**ointer)
  - **E** ukazatel na nejmladší okolí (**E**nvironment)
  - **B** ukazatel na nejmladší bod volby (**B**acktrack point)
  - **TR** vrchol stopy (**TR**ail)
  - **H** vrchol haldy (**H**eap)
  - **HB** vrchol haldy v okamžiku založení posledního bodu volby (**H**eap on **B**acktrack point)
  - **S** ukazatel, používaný při analýze složených termů (**S**tructure pointer)
  - **CUT** ukazatel na bod volby, na který se řezem zařízne zásobník
- **Argumentové registry**: `A1,A2,...` (při předávání parametrů n. pracovní registry)
- **Registry pro lokální proměnné**: `Y1,Y2,...`
  - abstraktní znázornění lok. proměnných na zásobníku

Typy instrukcí WAMu

- **get instrukce** – unifikace aktuálních a formálních parametrů
  - vykonávají činnost analogickou instrukcím `unify` u parc. vyhodnocení
  - obecná unifikace pouze při `get_value`
- **put instrukce** – příprava argumentů před voláním podcíle
  - žádná z těchto instrukcí nevolá obecný unifikační algoritmus
- **`unify` instrukce** – zpracování složených termů
  - jednoargumentové instrukce, používají registr S jako druhý argument
  - počáteční hodnota S je odkaz na `1.` argument
  - volání instrukce `unify` zvětší hodnotu S o jedničku
  - obecná unifikace pouze při `unify_value` a `unify_local_value`
- **Indexační instrukce** – indexace klauzulí a manipulace s body volby
- **Instrukce řízení běhu** – předávání řízení a explicitní manipulace s okolím

Instrukce WAMu

`get` **instrukce**		`put` **instrukce**		`unify` **instrukce**	
`get_var`	`Ai,Y`	`put_var`	`Ai,Y`	`unify_var`	`Y`
`get_value`	`Ai,Y`	`put_value`	`Ai,Y`	`unify_value`	`Y`
`get_const`	`Ai,C`	`put_unsafe_value`	`Ai,Y`	`unify_local_value`	`Y`
`get_nil`	`Ai`	`put_const`	`Ai,C`	`unify_const`	`C`
`get_struct`	`Ai,F/N`	`put_nil`	`Ai`	`unify_nil`	
`get_list`	`Ai`	`put_struct`	`Ai,F/N`	`unify_void`	`N`
		`put_list`	`Ai`		

instrukce řízení		**indexační instrukce**			
`allocate`		`try_me_else`	`Next`	`try`	`Next`
`deallocate`		`retry_me_else`	`Next`	`retry`	`Next`
`call`	`Proc/N,A`	`trust_me_else`	`fail`	`trust`	`fail`
`execute`	`Proc/N`				
`proceed`		`cut_last`		`switch_on_term`	`Var,Const,List,Struct`
		`save_cut Y`		`switch_on_const`	`Table`
		`load_cut Y`		`switch_on_struct`	`Table`

Instrukce `unify`, `get`, `put`

- Větší počet typů objektů
  - rozlišeny atomy, čísla, `nil` ≡ prázdný seznam, seznam speciální druh složeného termu
- `unify_void` umožní přeskočit anonymních proměnné ve složených termech
- `put_unsafe_value` pro optimalizaci práce s lokálními proměnnými při TRO
  - `a(X) :- b(X,Y), !, a(Y).`
    při TRO nesmí být lokální proměnné posledního literálu (Y) na lokálním zásobníku
  - kompilátor může všechny **nebezpečné *(unsafe)*** výskyty lok. proměnných detekovat při překladu (jsou to poslední výskyty lok. proměnných) a generuje složitější instrukce `put_unsafe_value`, které provádějí test umístění
- `unify_local_value` kvůli TRO jako `put_unsafe_value`
  - `a(X) :- d(X), b(s(Y),X).` objekt přístupný přes Y opět nesmí být na lok. zásobníku doba života `s/1` může být delší než doba života okolí na něž se Y odkazuje
  - `unify_local_value` testují umístění a pokud nutné přesouvají objekty na haldu

WAM – indexace

- Provázání klauzulí: instrukce XX_me_else:
  - první klauzule: try_me_else; založí bod volby
  - poslední klauzule: trust_me_else; zruší nejmladší bod volby
  - ostatní klauzule: retry_me_else; znovu použije nejmladší bod volby po neúspěchu
- Provázání podmnožiny klauzulí (podle argumentu):
  - try
  - retry
  - trust
- „Rozskokové" instrukce (dle typu a hodnoty argumentu):
  - switch_on_term Var, Const, List, Struct
    výpočet následuje uvedeným návěstím podle typu prvního argumentu
  - switch_on_YY: hashovací tabulka pro konkrétní typ (konstanta, struktura)

Příklad indexace instrukcí

Proceduře

```
a(atom) :- body1.
a(1) :- body2.
a(2) :- body3.
a([X|Y]) :- body4.
a([X|Y]) :- body5.
a(s(N)) :- body6.
a(f(N)) :- body7.
```

odpovídají instrukce

```
a:    switch_on_term L1, L2, L3, L4
L2:   switch_on_const  atom :L1a
                       1    :L5a
                       2    :L6a
L3:   try              L7a
      trust            L8a
L4:   switch_on_struct s/1  :L9a
                       f/1  :L10a
L1:   try_me_else L5
L1a:  body1
L5:   retry_me_else L6
L5a:  body2
L6:   retry_me_else L7
L6a:  body3
L7:   retry_me_else L8
L7a:  body4
L8:   retry_me_else L9
L8a:  body5
L9:   retry_me_else L10
L9a:  body6
L10:  trust_me_else fail
L10a: body7
```


WAM – řízení výpočtu

- call Proc,N: zavolá Proc, N udává počet lok. proměnných (odpovídá velikosti zásobníku)
  Možná optimalizace: vhodným uspořádáním proměnných
  lze dosáhnout postupného zkracování lokálního zásobníku

```
a(A,B,C,D) :- b(D), c(A,C), d(B), e(A), f.
```

generujeme instrukce

```
allocate
call b/1,4
call c/2,3
call d/1,2
call e/1,1
deallocate
execute f/0
```

- execute Proc: ekvivalentní příkazu goto
- proceed: zpracování faktů
- allocate: alokuje okolí (pro některé klauzule netřeba, proto explicitně generováno)
- deallocate: uvolní okolí (je-li to možné, tedy leží-li na vrcholu zásobníku)

WAM – řez

Implementace řezu (opakování): odstranění bodů volby mezi současným vrcholem zásobníku a bodem volby procedury, která řez vyvolala (včetně bodu volby procedury s řezem)

Indexační instrukce znemožňují v době překladu rozhodnout, zda bude alokován bod volby

- příklad: ?- a(X). může být nedeterministické, ale ?- a(1). může být deterministické

```
cut_last:   B := CUT        save_cut Y:   Y := CUT        load_cut Y:   B := Y
```

Hodnota registru B je uchovávána v registru CUT instrukcemi call a execute.
Je-li řez prvním predikátem klauzule, použije se rovnou cut_last. V opačném případě se použije jako první instrukce save_cut Y a v místě skutečného volání řezu se použije load_cut Y.

Příklad:

```
a(X,Z) :- b(X), !, c(Z).
a(2,Z) :- !, c(Z).
a(X,Z) :- d(X,Z).
```

odpovídá

```
save_cut Y2; get A2,Y1; call b/1,2; load_cut Y2; put Y1,A1; execute c/1
get_const A1,2; cut_last; put A2,A1; execute c/1
execute d/2
```

WAM – optimalizace

1. Indexace klauzulí
2. Generování optimální posloupnosti instrukcí WAMu
3. Odstranění redundancí při generování cílového kódu.

- Příklad: `a(X,Y,Z) :- b(f,X,Y,Z).`

  naivní kód (vytvoří kompilátor pracující striktně zleva doprava) vs.

  optimalizovaný kód (počet registrů a tedy i počet instrukcí/přesunů v paměti snížen):

```
get_var     A1,A5              |       get_var     A3,A4
get_var     A2,A6              |       get_var     A2,A3
get_var     A3,A7              |       get_var     A1,A2
put_const   A1,f               |       put_const   A1,f
put_value   A2,A5              |       execute     b/4
put_value   A3,A6              |
put_value   A4,A7              |
execute     b/4                |
```