

Automatic Source Code Reduction

Jiří Diviš, Ondřej Bojar

This work has been supported by the grants Euro-MatrixPlus (FP7-ICT-2007-3-231720 of the EU and 7E09003 of the Czech Republic) and MSM 0021620838.

Obsah

- Programovací jazyk Mercury
- Motivace
- Re prezentace programu
- Redukce podrobně
- Rozhraní pro přenesení výsledků redukce zpět do zdrojáku.

Programovací jazyk Mercury

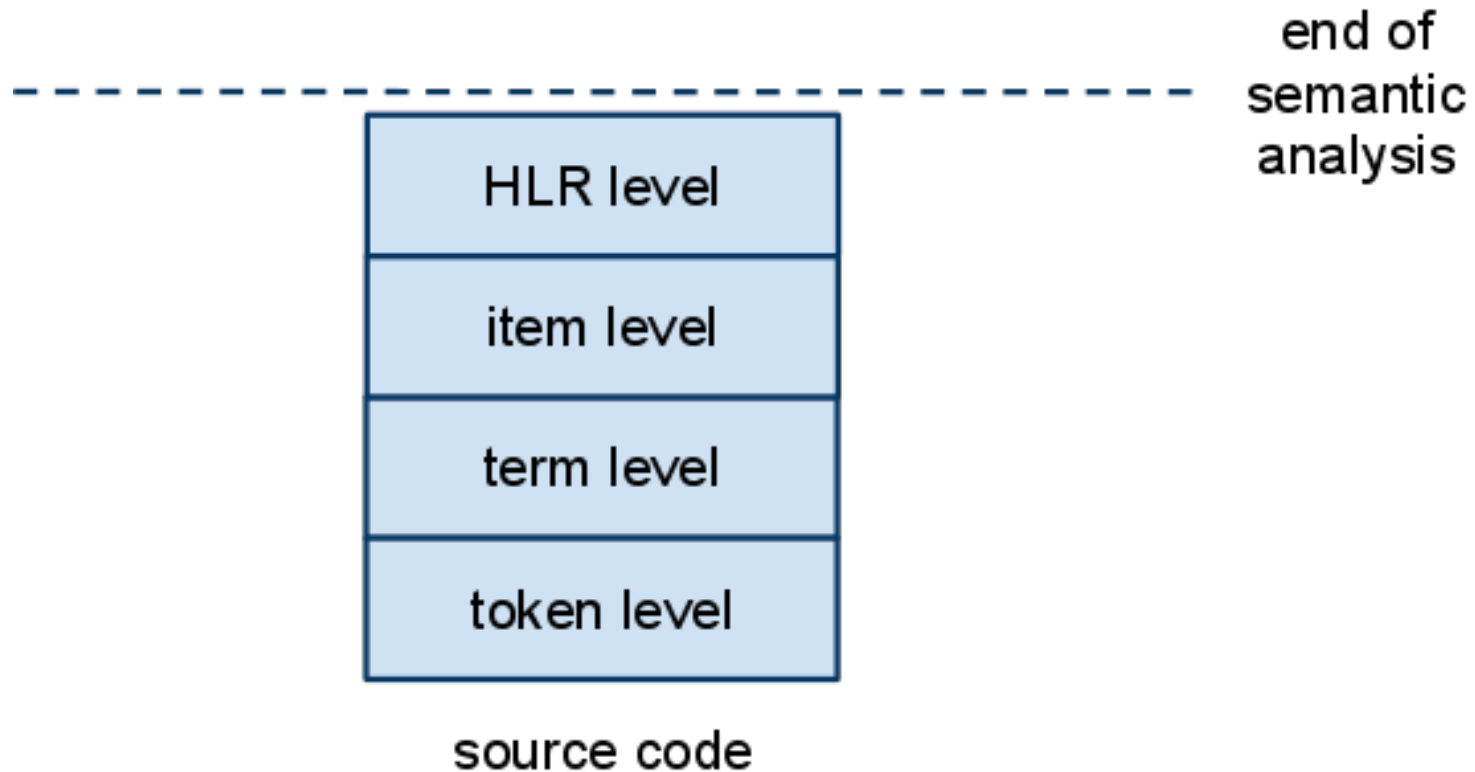
- V zásadě rozšíření Prologu
 - Deklarace a definice typů proměných
 - Deklarace směru toku dat (tzv. mode).
 - Informace zda predikát smí selhat, nebo vrátit více výsledků
- kompiluje také do C nebo Javy
- Foreign Language Interface
- Oproti Prologům běží výrazně rychleji a snadněji se v něm odladují programy

Motivace, Reductor a jeho redukce

- Funkcionalita:
 - Statická redukce, dynamická redukce
 - Zachovává původní strukturu kódu
 - Formátování
 - Jména proměných
 - ap.
- Účel:
 - Hlavně porozumění nebo znovupoužití rozsáhlých zdrojů
 - Pripřípadně “urychlení” kompilace, nebo “zmenšení” binárky

Levels of representation

- Melbourne Mercury Compiler (MMC)
- Kód z MMC, přizpůsobený pro Reductor



Dynamická redukce

- Mercury Deep Profiler
 - Získání informací o volání predikátů
 - krabičkový model + vyjímky
- Kompilace až po HLR
 - Mode reordering
 - Předpoklad: strict sequential operational semantics
- Přenos informací o volání do HLR
- Redukce
- Předání výstupu I/O modulu

Dynamická redukce – příklad

–

`split(P, [], []).`

`split(P, [H|S], A, B):-`

`(P>H, append(B0, H, B), split(P, S, A, B0))`

`;`

`(P<H, append(A0, H, A), split(P, S, A0, B)).`

Dynamická redukce – mode reordering

–

```
split(P, [], []).
```

```
split(P, [H|S], A, B):-
```

```
    (P>H, split(P, S, A, B0), append(B0, H, B))
```

```
;
```

```
    (P<H, split(P, S, A0, B), append(A0, H, A)).
```


Dynamická redukce – sběr informací

Vstup: 2 a [1,2]

split(P, [], []).

split(P, [H|S], A, B):-

(P>H, split(P, S, A, B0), append(B0, H, B))

;

(P<H, split(P, S, A0, B), append(A0, H, A)).

Dynamická redukce – sběr informací

Vstup: 2 a [1,2]

`split(P, [], []).`

`split(P, [H|S], A, B):-`

`(P>H, split(P, S, A, B0), append(B0, H, B))`

`;`

`(P<H, split(P, S, A0, B), append(A0, H, A)).`

Dynamická redukce – sběr informací

Vstup: 2 a [1,2]

`split(P, [], []).`

`split(P, [H|S], A, B):-`

`(P>H, split(P, S, A, B0), append(B0, H, B))`

`;`

`(P<H, split(P, S, A0, B), append(A0, H, A)).`

Dynamická redukce – označení

Vstup: 2 a [1,2]

split(P, [], []).

split(P, [H|S], A, B):-

(P>H, split(P, S, A, B0), append(B0, H, B))

;

(P<H, split(P, S, A0, B), append(A0, H, A)).

Dynamická redukce – označení

Vstup: 2 a [1,2]

split(P, [], []).

split(P, [H|S], A, B):-

(P>H, append(B0, H, B), split(P, S, A, B0))

;

(P<H, append(A0, H, A), split(P, S, A0, B)).

Dynamická redukce – označení

Vstup: 2 a [1,2]

split(P, [], []).

split(P, [H|S], A, B):-

(P>H, append(B0, H, B), split(P, S, A, B0))

;

(P<H, append(A0, H, A), split(P, S, A0, B)).

Dynamická redukce – výsledek

Vstup: 2 a [1,2]

```
split(P, [], []).
```

```
split(P, [H|S], A, B):-
```

```
    (P>H, throw("red'd")/*append(B0, H, B),split(P, S, A, B0)*/)
```

```
;
```

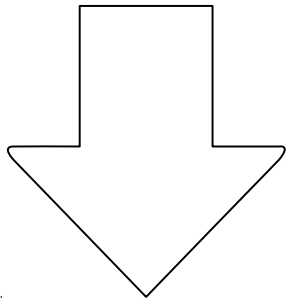
```
    (P<H, append(A0, H, A), split(P, S, A0, B)).
```

Rozhraní pro přenesení redukcí zpět do zdrojáků

- Interface pro zápis změn redukcí (I/O interface)
- Prijma změny typu:
 - Nahrad' term podtermem
 - Přepiš term řetězcem
- Rozhraní hledá znakové pozice ve zdrojáku
- Příklad: term ↔ token
- Takto čistě jen term ↔ token
 - Další vrstvy jdou podobně též
 - Hezké, ale pracné
 - Pro implementované redukce zbytečné

token level <-> term level

```
term1(A, B):-  
  term2(cons(1,A),Y),  
  term4(1,B).
```



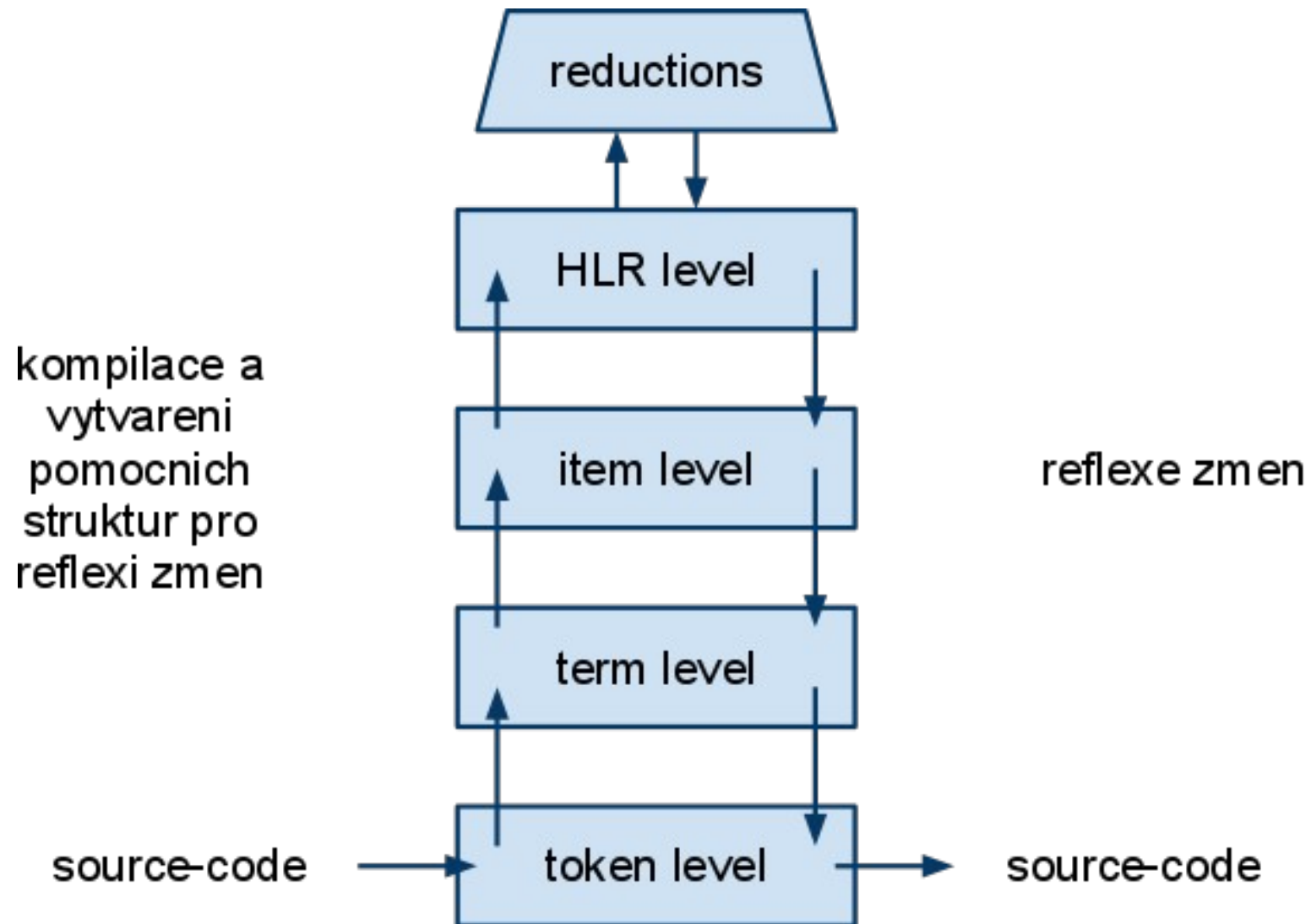
```
term1(A, B):-  
  term2(A,Y),  
  throw,  
  term4(Y,B).
```

```
`:-`  
term(A,B)  
`,`  
  term2  
    cons  
      1  
      A  
      Y
```

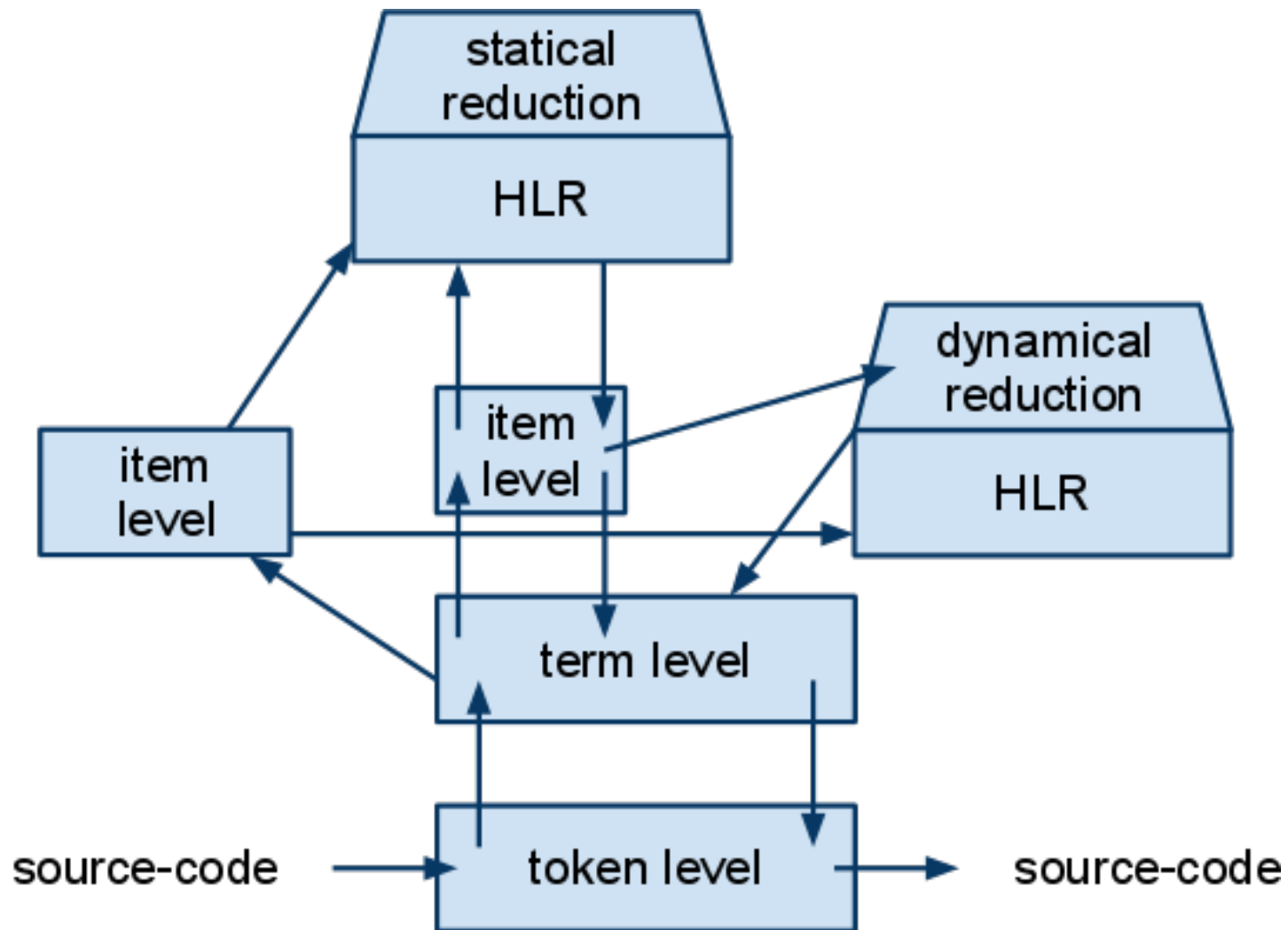
```
term4  
  1  
  A
```

```
no_lvl_change |`:-`|  
no_change |term1|  
no_lvl_change |`,`|  
no_lvl_change |term2|  
subst_del |cons|  
no_change |1|  
orig([]) |A|  
no_change |Y|  
subst_ins  
"<NL><tab>throw<NL>"  
no_lvl_change |term4|  
replace("Y") |1|  
no_change |A|  
,,,,
```

Ideální rozhraní



Rozhraní – realita



Závěrem

- Bohužel není vůbec snadné ověřit, jak moc se Reductor skutečně hodí ke svému hlavnímu účelu
 - Není na čem to vyzkoušet...
- Jinak k “urychlení” kompilace, nebo “zmenšení” binárky se samozřejmě hodí

Statická redukce

- jde implementovat jako pruchod grafem.
- Problemy prinasi polymorfizmus:
- existencial types
- typeclasses
- lze si predstavovat jako virtualni metody z OOP