

# Prostredie pre vývoj statických analyzátorov nad LLVM

12

## Motivácia

- Zjednodušiť a urýchliť tvorbu analyzátorov
- Poskytnúť prostriedky na zjednodušenie kódu a nediktovať podobu analýzy
- Demonštrovať na Predatorovi

## Transformačné priechody

2

Účel: Redukcia množiny konštrukcií jazyka, ktorú musí analyzátor podporovať.

- Sploštenie kódu
- Odstránenie konštantných výrazov
- Odstránenie zložených inicializácií globálnych premenných
- Nahradenie memcopy / memset
- Odstránenie inštrukcií switch, select, phi

```

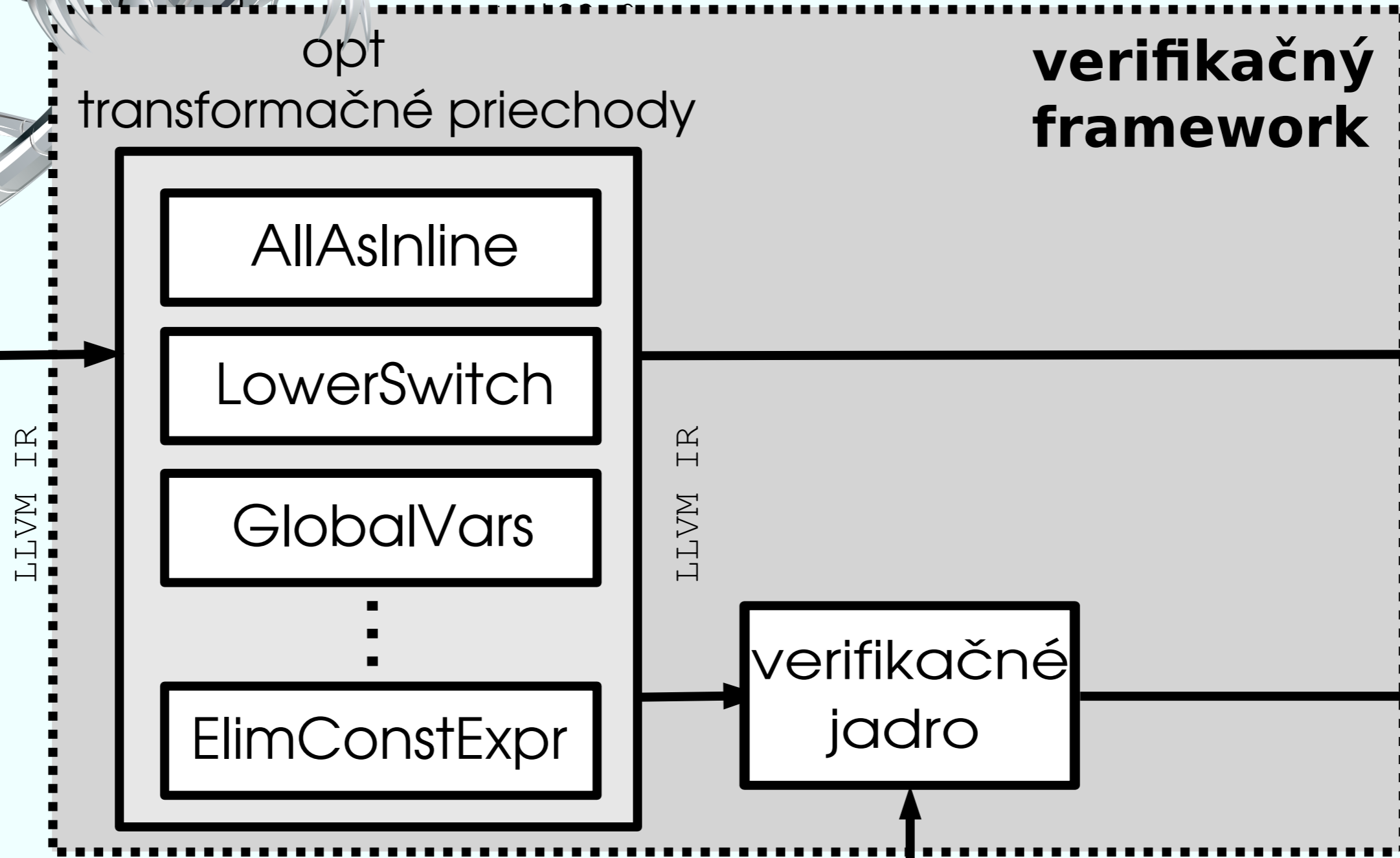
%struct.list = type { %struct.sublist* }
%struct.sublist = type { int, %struct.list* }

@head = common global %struct.list* @zero, @shared = common global int @zero

; Function Attrs: nounwind
define i32 @main() #0 {
    %1 = alloca i32, align 4
    %data = alloca i32, align 4
    store i32 0, i32* %1, align 4
    store %struct.list* null, i32* %data, align 4
    %2 = load i32, i32* @shared
    %3 = icmp ne i32 %2, 0
    %4 = select i1 %3, i32 1, i32 0
    store i32 %4, i32* %data, align 4
}
    
```

zdrojový súbor  
file.c

front-end  
Clang



zjednodušený medzikód  
file.ll

výstup analýzy



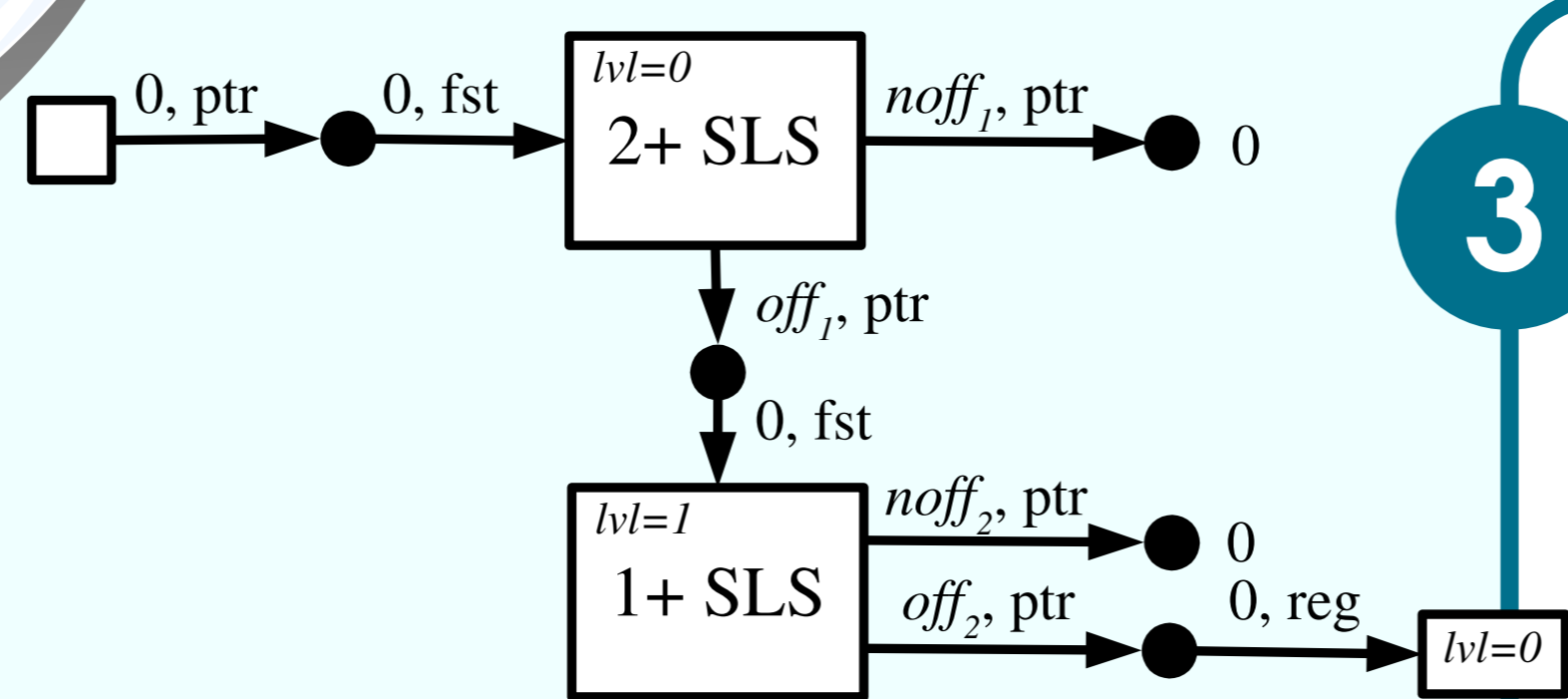
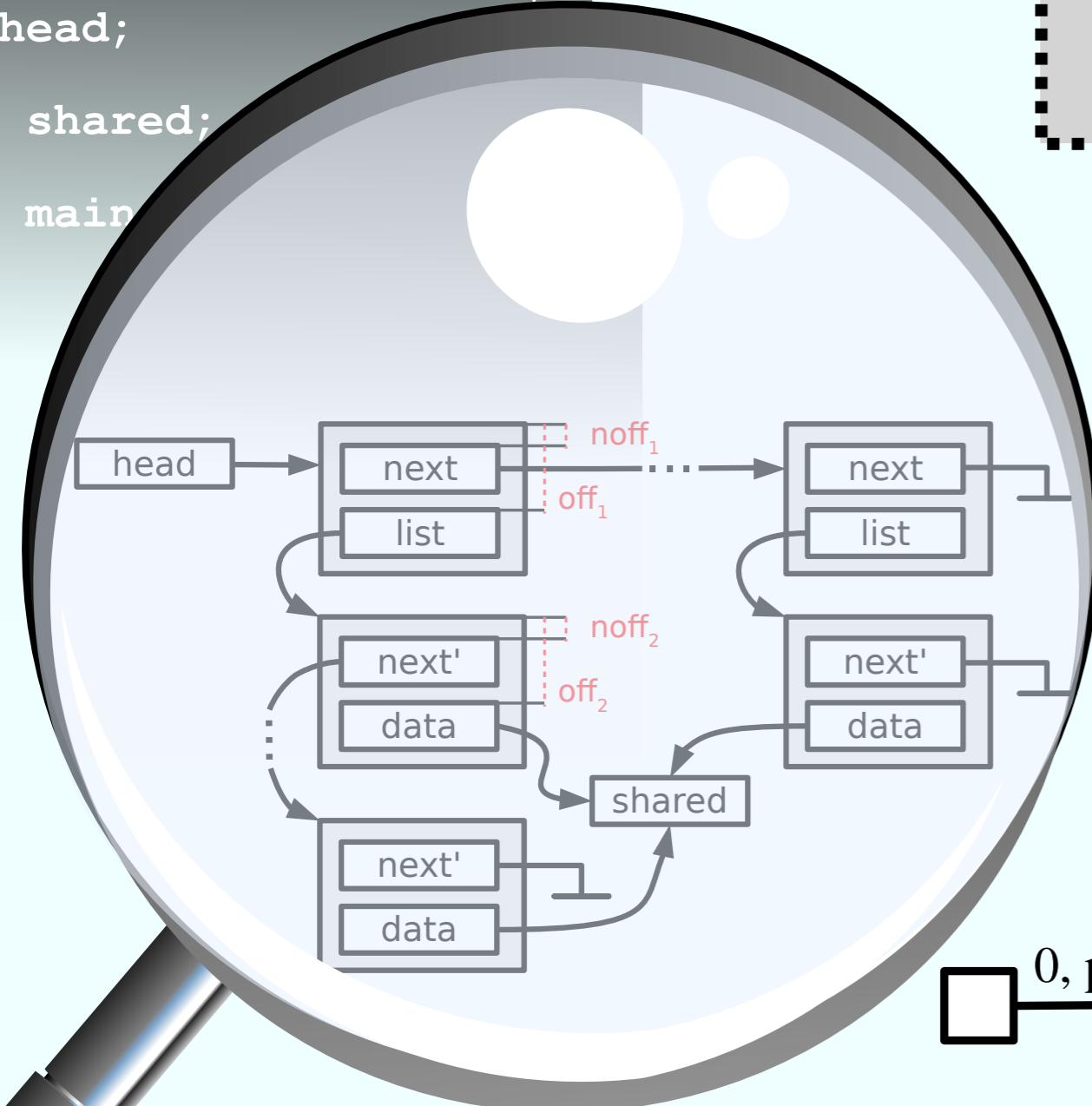
```

struct sublist {
    struct sublist *next;
    int *data;
};

struct list {
    struct list *next;
    struct sublist *list;
} *head;

int shared;

int main()
    
```



1

## Vstupné programy Predatora

C programy pracujúce s **dynamickými dátovými štruktúrami** — viacnásobne zanorené jedno- / obojsmerne viazané **zoznamy**. Kontroluje sa práca s pamäťou: neplatné dereferencie, nedefinované smerníky, práca s nízkoúrovňovými operáciami...

3

## Verifikácia pomocou symbolických grafov pamäte

- Reimplementácia nástroja **Predator**
- Prehľadávanie stavového priestoru (BFS/DFS) prechádzaním grafu riadenia toku programu
- Symbolické vykonávanie inštrukcií
- **Abstrakcia** neobmedzených stavov pamäte pomocou konečnej reprezentácie **SMG** — graf s objektami (abstraktné reprezentujú segmenty zoznamu) a hodnotami