

Преобразование по уплотнению кода в LLVM

Илья Скапенко Денис Дубров

Южный Федеральный Университет

ФММиКН

г. Ростов-на-Дону

5 апреля 2017 г.

Инфраструктура LLVM

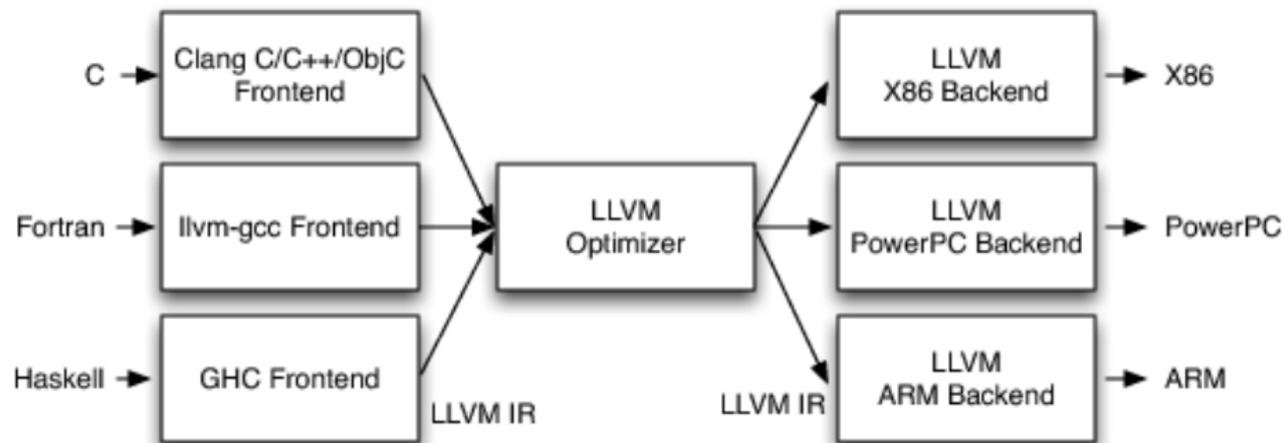


Рис. 1: Инфраструктура LLVM

Основные цели

- Написать проход для LLVM 4.0 по вынесению общих базовых блоков в отдельную функцию на уровне промежуточного представления
- Произвести замеры размера кода до и после работы оптимизации
- Сделать выводы об оптимизациях размера кода на уровне промежуточного представления LLVM

Особенности промежуточного представления LLVM

- Высокоуровневая структура (модули, функции, базовые блоки)
- Strong type system (строгая типизация)
- SSA (Static Single Assignment), бесконечное количество регистров.
Phi-инструкции
- Terminator-инструкции

Особенности промежуточного представления LLVM

- Высокоуровневая структура (модули, функции, базовые блоки)
- Strong type system (строгая типизация)
- SSA (Static Single Assignment), бесконечное количество регистров.
Phi-инструкции
- Terminator-инструкции

```
int i = 0;
while ((i+=2) < 10);
```

```
b0:  i0 = 0;
     jmp b1
b1:
      $\phi = [b0: i0], [b1: n]$ 
     n =  $\phi + 2$ 
     jmp b2 if n >= 10 else b1
```

Вынесение общих базовых блоков

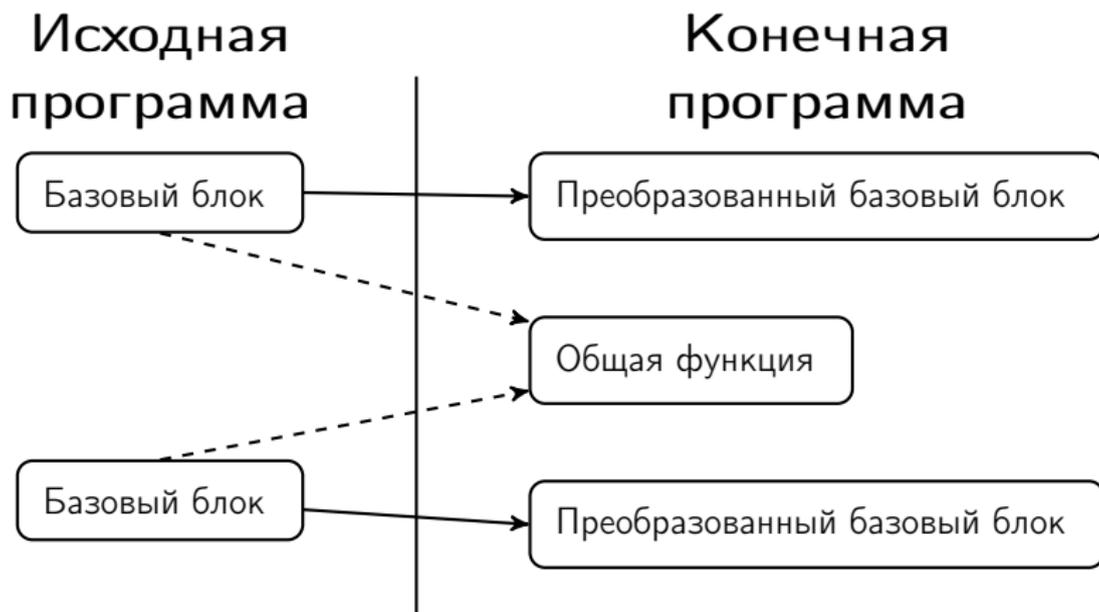


Рис. 2: Визуализация прохода процедурной абстракции базовых блоков

Алгоритм вынесения базовых блоков

- 1 Сравнение базовых блоков [MergeFunctions]
- 2 Слияние базовых блоков

Особенности сравнения, отличные от MergeFunctions

- Исключение из сравнения атрибутов, невливающих на кодогенерацию

JumpTable, NoReturn, ReadOnly...

Особенности сравнения, отличные от MergeFunctions

- Исключение из сравнения атрибутов, невливающих на кодогенерацию
- Пропуск Phi и Terminator-инструкций

```
1 block1 :
2   %v = add i32 %d, %k
3   ret i32 %v
4   ...
5 block2 :
6   %p = phi i32 [0, bl3],
7         [1, bl4]
8   %r = add i32 %v, %p
9   br label block5
```

block1 ↔ block2

Особенности сравнения, отличные от MergeFunctions

- Исключение из сравнения атрибутов, невливающих на кодогенерацию
- Пропуск Phi и Terminator-инструкций
- Использование свойства коммутативности операторов

```
%l1 = add i32 %d, 1
```

↔

```
%l1 = add i32 1, %d
```

```
1 blockN :  
2   %d1 = add nsw %idx , 5  
3   %d2 = mul nsw %d1 , 6  
4   %call = call i32 @f(%d2)  
5   br label @blockN_1
```

- 1 Находится список входных и выходных параметров

```
1 blockN :  
2   %d1 = add nsw %idx , 5  
3   %d2 = mul nsw %d1 , 6  
4   %call = call i32 @f(%d2)  
5   br label %blockN_1
```

Входные параметры: %idx

Выходные параметры определяются наличием использования переменных вне выносимого блока

- 1 Находится список входных и выходных параметров

$$2 \quad OUT = \bigcup_{i=1}^N OUT_i$$

```

1 blockN:
2   %d1 = add nsw %idx, 5
3   %d2 = mul nsw %d1, 6
4   %call = call i32 @f(%d2)
5   br label %blockN_1

```

Выходные параметры блока A: 4

Выходные параметры блока B: 3

Выходные параметры: 3, 4

- 1 Находится список входных и выходных параметров
- 2 $OUT = \bigcup_{i=1}^N OUT_i$
- 3 Ищется (создаётся, если не нашли) подходящая функция

```

1  define i32 @F0(i32 %ln0 , i32*
      %Out0){
2  entry :
3      %d1 = add nsw %ln0 , 5
4      %d2 = mul nsw %d1 , 6
5      store i32 %d2 , %Out0
6      %call = call i32 @f(%d2)
7      br label %blockN_1
8      ret i32 %call
9  }
```

- 1 Находится список входных и выходных параметров

$$2 \quad OUT = \bigcup_{i=1}^N OUT_i$$

- 3 Ищется (создаётся, если не нашли) подходящая функция

- 4 Выполняется замена базовых блоков

```

1 blockN:
2   %ptr = alloca i32
3   %call = tail call @F0(%idx,
4               %ptr)
5   %val = load i32, i32* %ptr
6   br label %blockN_1

```

Первоначальные результаты

Проект	Архитектура	Размер до оптимизации (Кб)	Размер после оптимизации (Кб)	Уменьшение размера
Tinyxml	X86-64	28.6	29.6	-3.4%
	ARM	26.5	27.5	-4%
Libcurl	X86-64	292	301.8	-3.4%
	ARM	303.8	326.3	-7.4%
FatFS	X86-64	9.8	10.9	-11.4%
	ARM	11.4	12.9	-13.7%

Методы уменьшения конечного размера кода

Фильтрация базовых блоков по количеству инструкций

```
block1:  
  store i32 5, %stor  
  br label block_n
```

```
block2:  
  %v0 = load i8, i8 * %done  
  %tobool0 = icmp eq i8 %v0, 0  
  br i1 %tobool0, label block_k, label block_n
```

Уменьшение количества выходных параметров

Перемещение или дублирование «бесплатных» инструкций:

`bitcast`, `getelementptr`, `lifetime.start`

```
block0:
```

```
  %c = call i8* @malloc(4)
```

```
  %b0 = bitcast i8* %c to i32*
```

```
-----
```

```
blockN:
```

```
  %i = alloca i32, align 4
```

```
  %i_cast = bitcast i32* %i to i8*
```

```
  call void @llvm.lifetime.start(4, %i_cast)
```

Методы определения размера кода

- 1 Размер начального базового блока
 - 2 Размер созданной функции
 - 3 Размер вызова новой функции
- Доступ к кодогенератору `llvm::TargetTransformInfo`
 - Определение размера кода для конкретной архитектуры

Конечные результаты

Проект	Архитектура	Размер до оптимизации (Кб)	Размер после оптимизации (Кб)	Уменьшение размера
Tinyxml	X86-64	28.6	28.4	0.5%
	ARM	26.5	26.3	0.7%
Libcurl	X86-64	292	292	0.01%
	ARM	303.8	303.7	0.03%
FatFS	X86-64	9.8	9.8	0%
	ARM	11.4	11.4	0%

Итоги работы

- Написан подключаемый модуль для LLVM 4.0
- Модуль протестирован на корректность (lit, FileChecker, lli)
- Проверена оптимальность работы прохода
- <https://github.com/skapix/codeCompaction>