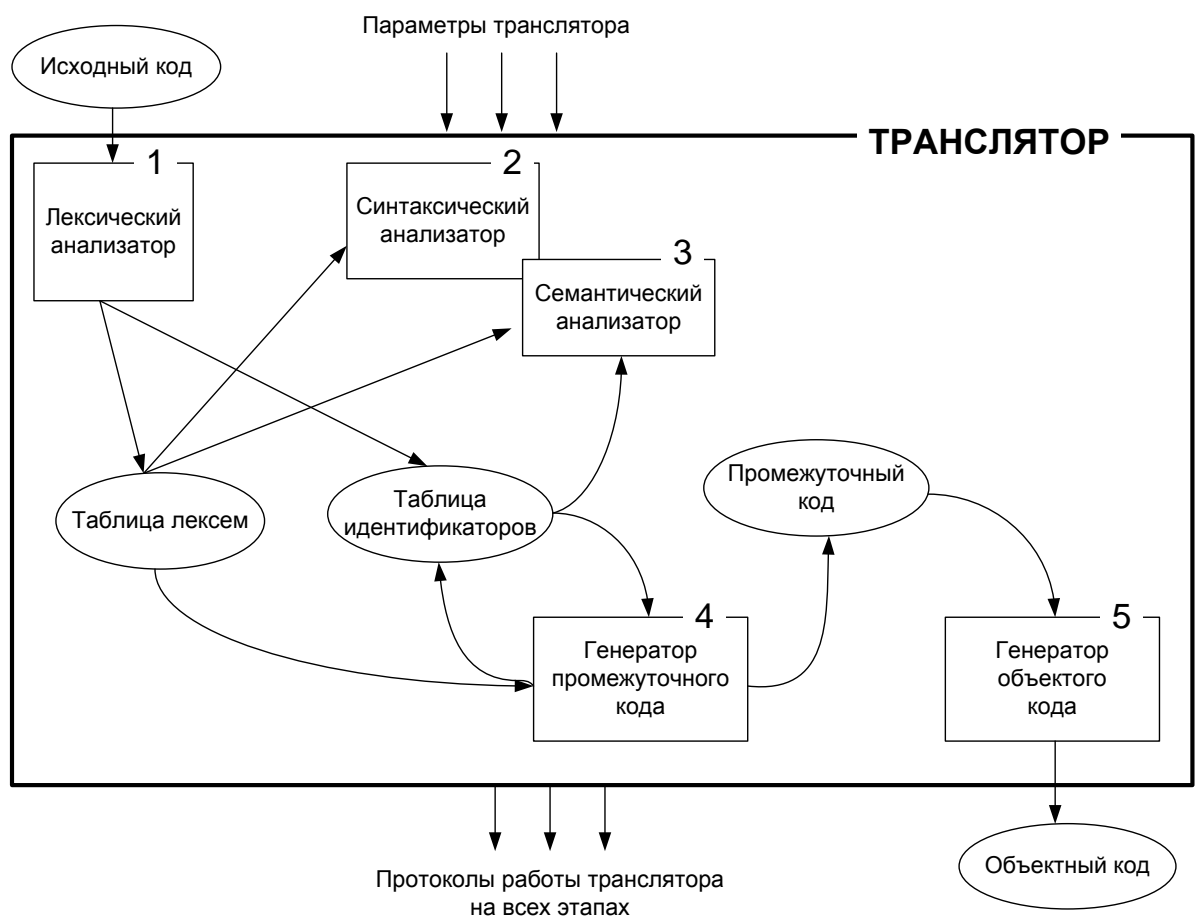


Генерация и оптимизация кода

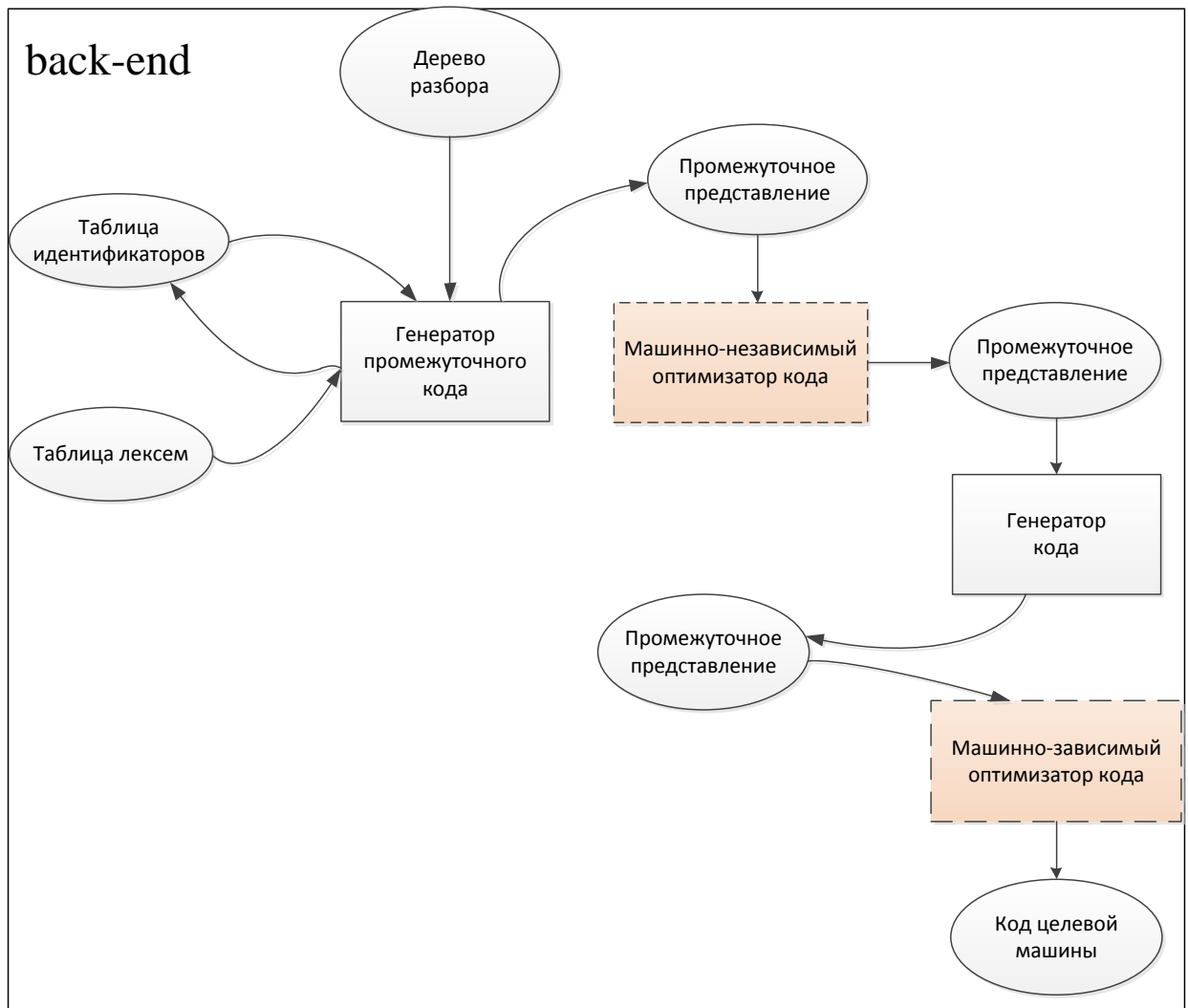
Большое интервью с Клиффом Кликом – отцом JIT-компиляции в Java
(доступно по ссылке ниже)

<https://habr.com/ru/company/jugru/blog/458718/>

1. Общая структура транслятора



2. Оптимизация выполняется на этапах подготовки к генерации и непосредственно при генерации объектного кода.



Оптимизация – это процесс преобразования части кода в другую функционально эквивалентную часть для улучшения одной или более характеристик кода.

Критерии оптимизации:

- скорость выполнения кода;
- размер кода;
- время компиляции кода;
- минимизация энергопотребления;
- получение более компактного кода;
- уменьшение количества операций ввода-вывода.

Два основных вида оптимизирующих преобразований:

- преобразования исходной программы (в форме ее внутреннего представления в компиляторе), не зависящие от результирующего объектного языка;
- преобразования результирующей объектной программы.

Классификация оптимизации:

- локальные (оператор, последовательность операторов, базовый блок);
- внутрипроцедурные;
- межпроцедурные;
- внутримодульные;
- глобальные (оптимизация всей программы, «оптимизация при сборке», межпроцедурная оптимизация).

Peephole-оптимизация (щелевая оптимизация) –рассматривает несколько соседних инструкций промежуточного кода («смотрит в глазок» на код) для определения возможных преобразований с целью оптимизации.

Например, удвоение числа эффективнее выполнить с использованием операции левого сдвига или сложением числа с таким же числом.

Например, некоторые инструкции могут быть заменены одной инструкцией или более короткой последовательностью инструкций.

Внутрипроцедурная оптимизация — оптимизации, выполняемые в рамках единицы трансляции (например, функции или процедуры).

Методы оптимизации кода – зависят от типов синтаксических конструкций исходного языка:

- линейных участков программы;
- логических выражений;
- вызовов процедур и функций;
- других конструкций входного языка.

Во всех случаях могут использоваться как машинно-зависимые, так и машинно-независимые методы оптимизации.

3. Машинно-независимая оптимизация.

Примеры оптимизации линейных участков программы.

3.1 Генерация более эффективных команд для частных случаев

В лекции 23 рассматривали генерацию в промежуточный код в виде тетрад. Рассмотрим пример, с использованием следующих тетрад:

<code>+(p1,p2,p3)</code>	Вычислить сумму двух integer-значений, результат поместить в стек <code>p1</code> = значение 1 <code>p2</code> = значение 2 <code>p3</code> = адрес результата в стеке
<code>store(p1,p2,p3)</code>	Скопировать данные <code>p1</code> = адрес источника <code>p2</code> = адрес получателя <code>p3</code> = null

Пример:

вычислить `c = a + b`, для частного случая `b = 0`

Выражение	Запись в виде тетрад до оптимизации	Запись в виде тетрад после оптимизации
<code>c = a + b</code>	<code>+(a, b, T1)</code> <code>store(T1, c, null)</code>	<code>store(a, c, null)</code>

Пример:

замена операций эквивалентными с меньшей стоимостью исполнения.

Выражение	После прямого преобразования
<code>y = y * 2;</code> <code>x = x * 4;</code> <code>x = x / 2;</code>	<code>y = y + y;</code> <code>x = x << 2;</code> <code>x = x >> 1;</code>

3.2 Удаление недостижимого кода

До оптимизации

После оптимизации

if (1) s1; else s2; ➔ s1;

если предикат условного оператора всегда принимает значение «истина» (в примере это литерал 1), то else-выражение будет недостижимым => условный оператор можно заменить оператором s1;

Пример. Пусть

if (1) then a:=1 else a:=2


ПОЛИЗ этого условного оператора:

В p1 !F S1 p2 ! S2 ...

где В – условие. Если операнды в условии – константы, то результат известен, тогда, сделав соответствующие проверки во время генерации кода, получим:

До оптимизации

	стек
0	1
1	0
2	>
3	10
4	!F
5	a
6	1
7	:=
8	13
9	!
10	a
11	2
12	:=
13	...



➔

После оптимизации

	стек
0	a
1	1
2	:=
3	...

3.3 Оптимизация линейных участков программы:

а) Удаление бесполезных присваиваний

для последовательности выражений:

a=b*c;
d=b+c;
a=d*c;



получим:

d=b+c;
a=d*c;

Выражение	Запись в виде тетрад до оптимизации	Запись в виде тетрад после оптимизации
a=b*c;	*(b,c,T1) store(T1,a,null)	
d=b+c;	+(b,c,T2) store (T2, d, nul)	+(b,c,T2) store (T2, d, nul)
a=d*c;	*(d,c,T3) store(T3, a, null)	*(d,c,T3) store(T3, a, null)

б) Исключение избыточных вычислений:

для последовательности выражений:

**d=d+b*c;
a=d+b*c;
c=d+b*c;**



получим:

**t=b*c;
d=d+t;
a=d+t;
c=a;**

Выражение	Числа зависимости переменных				До оптимизации	dep (i)	Дополнительный шаг	dep (i)	После оптимизации
	a	b	c	d					
d=d+b*c;	0	0	0	0	1 *(b,c,T1)	1	*(b,c,T1)	1	*(b,c,T1)
	0	0	0	0	2 +(T1,d,T2)	1	+(T1,d,T2)	2	+(T1,d,T2)
	0	0		3	3 store(T2,d,nul)	4	store(T2,d,nul)	3	store(T2,d,nul)
a=d+b*c;	0	0	0	3	4 *(b,c,T3)	1	*(b,c,T1)->s(b,c,T1)	1	*(b,c,T1)
	0	0	0	3	5 +(T3,d,T4)	4	+(T3,d,T4)->+(T1,d,T4)	2	+(T1,d,T2)
	6	0	0	3	6 store(T4,a,nul)	7	store(T4,a,nul)	5	store(T2,a,nul)
c=d+b*c;	6	0	0	3	7 *(b,c,T5)	1	*(b,c,T1)->s(b,c,T1)	1	*(b,c,T1)
	6	0	0	3	8 +(T5,d,T6)	4	+(T1,d,T6)	2	+(T1,d,T2)
	6	0	9	3	9 store(T6,c,nul)	10	store(T6,c,nul)	7	store(T2,c,nul)

Правила присвоения чисел зависимости операндам (dep):

- 1) изначально для каждой переменной ее число зависимости равно 0;
- 2) для i-й тетрады, в которой переменной A присваивается некоторое значение, число зависимости переменной A (dep(A)) получает значение i (т.е. значение A теперь зависит от i-й тетрады);
- 3) число зависимости i-й тетрады (dep(i)) принимается равным значению **1+<максимальное_из_чисел_зависимости_операндов>**.

Алгоритм исключения лишних операций на исключении тетрады особого вида s (SAME):

- если i-я тетрада идентична j-й тетраде и $j < i$, то i-я тетрада считается лишней в том и только том случае, когда $dep(i) = dep(j)$;
- введем новую тетраду SAME вида:
s(<операнд1>,<операнд2>,<результат>) для замещения идентичной тетрады. Если тетрада SAME встречается в позиции с номером i, то тетрада i идентична тетраде j и ее можно исключить.

с) Свёртка объектного кода.

Свёртка объектного кода – это выполнение во время компиляции тех операций исходной программы, для которых значения операндов уже известны. Нет необходимости многократно выполнять эти операции в результирующей программе – вполне достаточно один раз выполнить их при компиляции программы.

Свёртка объектного кода производится во время компиляции только для тех операций, для которых операнды уже известны.

После свёртки объектного кода для последовательности выражений:

i=2+1; j=6*i+i;

получим: **i=3; j=21;**

Выражение	До оптимизации	Шаг 1	Шаг 2	После оптимизации
i=2+1;	+(2,1,T1) store(i,T1,nul)	C(i,3,nul) store(i,3,nul)	store(i,3,nul)	store(i,3,nul)
j=6*i+i;	*(6,3,T2) +(T2,3,T3) store(j,T3,nul)	C(T2,18,nul) store(T2,18,nul) +(18,3,T3) store(j,T3,nul)	C(T3,21,nul) store(j,T3,nul)	store(j,21,nul)

Чтобы выполнить свёртку объектного кода, создадим таблицу Т, которая содержит пары (<переменная>,<константа>) для всех переменных, значения которых уже известны, по правилам:

для тетрады присваивания вида **store(a,b, nul)**:

- если **b** — константа, то **a** со значением константы заносится в таблицу Т (если там уже было старое значение для **a**, то это старое значение заменяется);
- если **b** — не константа, то **a** исключается из таблицы Т, если оно там есть.

Введем тетраду С (const) специального вида: **C(i, k, nul)**,
где **i** – имя переменной,
k – значение константы,
nul – значение второго операнда (не используется).

Алгоритм свёртки объектного кода:

1. Если операнд является переменной, которая содержится в таблице T, то операнд заменяется на соответствующее значение константы.
2. Если тетрада имеет тип C(i, k, nul), то операнд i заменяется на значение константы k.
3. Если все операнды тетрады являются константами, то тетрада может быть свернута.

d) Перестановка операций:

Выражение	После перестановки операций
$a=2*b*3*c;$	$a=(2*3)*(b*c);$
$a=(b+c)+(d+c);$	$a=(b+(c+(d+c)));$

Перестановка операций – изменение порядка следования операций для повышения эффективности программы.

e) Алгебраические преобразования:

Выражение	После преобразования
$a=b*c+b*d;$	$a=b*(c+d);$
$a*1;$	$a;$
$a*0;$	$0;$
$a+0;$	$a;$

Основаны на известных алгебраических и логических тождествах.

Арифметические преобразования представляют собой изменение порядка следования и выполнение операций на основании известных алгебраических тождеств: $a*1 \equiv a$; $a*0 \equiv 0$; $a+0 \equiv a$;

Арифметические преобразования:

- замена возведения в степень умножением;
- замена целочисленного умножения на константу, кратную 2, выполнением операций сдвига.

f) Оптимизация вычисления логических выражений:

$a \parallel b \parallel c \parallel d \Rightarrow a$, если $a=true$;

В случае $a \parallel f(b) \parallel g(c)$ – логическое выражение сохраняется, т.к функции могут иметь побочные эффекты.

Операция называется *предопределенной* для некоторого значения операнда, если ее результат зависит только от этого операнда и остается неизменным (инвариантным) относительно значений других операндов.

Операция логического сложения является предопределенной для логического значения «истина» (true).

Операция логического умножения — предопределена для логического значения «ложь» (false).

3.4 Оптимизация передачи параметров в процедуры и функции. **Оптимизация вызова процедур и функций** (обычно параметры передаются через стек).

a) Передача параметров через регистры.

В C++ есть специальный спецификатор хранения `register`, который используется для разрешения хранения параметра в регистре ЦП.

b) Подстановка кода функции (вместо вызова функции).

Компиляторы выполняют подстановку не только для макросов, но и для функций с разрешения пользователя (`inline` функции).

3.5 Оптимизация циклов.

а) Вынесение инвариантных вычислений из циклов

До оптимизации	После оптимизации
for (i=1; i<=10; i++) a[i]=b*c*a[i];	d=b*c; for (i=1; i<=10; i++) a[i]=d*a[i];

Инвариант цикла — утверждение, всегда истинное перед началом выполнения итерации цикла.

б) Замена операций с индуктивными переменными (перменными, образующими арифметическую прогрессию).

До оптимизации	После оптимизации
for (i=1; i<=N; i++) a[i]=i*10;	t=10; i=1; while (i<=N) {a[i]=t; t=t+10; i++;}
S=10; for (i=1; i<=N; i++) {r=r+f(S); S=S+10; }	S=10; m=N; while (S<=m) {r=r+f(S); S=S+10; }

с) Слияние и развёртывание циклов.

Слияние:

До оптимизации	После оптимизации
for (i=1; i<=N; i++) for (j=1; j<=M; j++) a[i][j]=0;	K=M*N; //(остаётся 1 цикл) for (i=1; i<=K; i++) a[i]=0;

Развёртывание:

До оптимизации	После оптимизации
for (i=1; i<=3; i++) a[i]=i;	a[1]=1; a[2]=2; a[3]=3;

4. Машинно-зависимые методы оптимизации

Машинно-зависимые методы оптимизации ориентированы на конкретную архитектуру целевой вычислительной системы, на которой будет выполняться результирующая программа.

Понятие «архитектура» включает в себя особенности и аппаратных, и программных средств целевой вычислительной системы.

Машинно-зависимые преобразования:

- распределение регистров процессора;
- оптимизация кода для процессора, допускающая распараллеливание вычислений;
- выбор команд (отображение команд внутреннего представления на систему команд процессора целевой машины).

Простейшие машинно-зависимые методы оптимизации обычно основываются на особенностях системы команд процессоров целевой машины.

Например, для процессоров Intel команда загрузки нулевого значения в регистр аккумулятора `eax`

```
mov eax, 0
```

выполняется дольше и имеет большую длину, чем команда очистки регистра `eax`, выполняемая с помощью операций `xor` (исключающее или):

```
xor eax, eax
```

Если необходимо загрузить значение, равное 1, то порождается пара команд:

```
xor eax, eax  
inc eax
```

для значения -1 – пара команд:

```
xor eax, eax  
dec eax
```

Результирующий код будет более эффективным, если использовать ассемблерные команды увеличения и уменьшения значения регистра на 1 (команды `inc` и `dec`):

- для операции сложения порождается команда `inc` вместо команды `add`, если один из операндов равен 1;
- для операции сложения порождается команда `dec` вместо команды `add`, если один из операндов равен -1.