

Алексей Андреев | Delightex

konsoletyper@gmail.com



TeaVM: трудности перевода из Java в JavaScript



Докладчик

- Алексей Андреев
- Компиляторщик-энтузиаст
- Два года работал в JetBrains, контрибьютил в Kotlin/JS
- До JetBrains работал в энтерпрайзе, в том числе fullstack-разработчиком
- Сейчас работаю в Delightex



TeaVM

- AOT-компилятор байт-кода Java
- Самый известный и стабильный бэкэнд — JavaScript
- Есть WebAssembly и C
- Появился в 2013-м году как хобби-проект
- Опыт с GWT привёл к мысли: можно ли транслировать байт-код вместо исходников
- С весны 2019 production ready

Аналоги

- GWT: самый известный компилятор Java в JavaScript от Google
- J2CL: проект от Google, призванный заменить GWT
- Kotlin/JS: компилятор Kotlin в JS от JetBrains
- Scala.js: компилятор Scala в JS
- CheerpJ: виртуальная машина Java в браузере
- И т.д.



Кем используется

- CoSpaces (хотели начать мигрировать на Kotlin, GWT не давал)
- Codename One (хотели потоки как в Java)
- Greenfoot (хотели потоки как в Java)
- Возможно, кто-то ещё



CoSpaces

<https://edu.cospaces.io/>

The screenshot displays the CoSpaces 3D environment editor interface. The main workspace shows a 3D scene titled "Eli and the Rocket - The rocket" with a performance metrics bar at the top right indicating "80 c397 t155k tex:17.8Mb geom:7.6Mb, 28fps". The scene includes a blue house, a garden with a fence, a table with chairs, and a rocket launching. A character is visible near the house. The interface includes a top navigation bar with icons for Home, Undo, Redo, Snapping, Help, Share, Code, and Play. A central toolbar contains icons for rotation, translation, and snapping. The bottom left has buttons for Library, Upload, and Environment. On the right, a script editor window titled "CoBlocks" is open, showing a script with the following steps:

- 1 When Play clicked
- 2 run parallel
 - 3 move Rocket 3 meters back in 20 sec.
- 4 wait for 2 sec.
- 5 set animation of Cat to Angry



Трудности перевода

- Java и JavaScript не так уж и похожи
- Дьявол — в деталях
- Эмулируем возможности Java в JavaScript
- Получить полностью идиоматический код на JavaScript невозможно

Перегрузка по сигнатуре

```
static void foo(String value) {  
    System.out.println("string");  
}
```

```
static void foo(Integer value) {  
    System.out.println("integer");  
}
```


Перегрузка по сигнатуре

```
function foo(value) {  
  switch (typeof value) {  
    case "string":  
      console.log("string");  
      break;  
    case "number":  
      console.log("integer");  
      break;  
  }  
}
```

Перегрузка по сигнатуре

```
static void foo(String value) {  
    System.out.println("string");  
}
```

```
static void foo(Integer value) {  
    System.out.println("integer");  
}
```

```
static void bar() {  
    foo((String) null);  
    foo((Integer) null);  
}
```

Перегрузка по сигнатуре

```
static void foo(String value) {  
    System.out.println("string");  
}
```

```
static void foo(Integer value) {  
    System.out.println("integer");  
}
```

```
static void bar() {  
    foo((String) null);  
    foo((Integer) null);  
}
```

Как различить эти null на рантайме?

Перегрузка по сигнатуре

```
function foo_1(value) {  
    return "string";  
}
```

```
function foo_2(value) {  
    return "integer";  
}
```

```
function bar() {  
    foo_1(null);  
    foo_2(null);  
}
```

Различаем их в компайл-тайме



<clinit>

```
class A {  
    static int F00 = bar();  
  
    static int bar() {  
        return 23;  
    }  
}  
  
class Test {  
    public static void main(String[] args) {  
        System.out.println(A.F00);  
    }  
}
```



<clinit>

```
class A {  
    static bar() {  
        return 23;  
    }  
}  
A.F00 = A.bar();  
  
console.log(A.F00);
```

<clinit>

```
class A {
    static int FOO = bar();

    static int bar() {
        System.out.println("bar");
        return 23;
    }
}

class Test {
    public static void main(String[] args) {
        System.out.println("start");
        System.out.println(A.FOO);
    }
}
```

start
bar
23



<clinit>

- Специальный статический метод, который javac вставляет в классы, где есть статические поля с инициализаторами
- Вызывается при инициализации класса в следующих случаях
 - при вызове статического метода
 - при чтении или изменении статического поля
 - при создании экземпляра
 - при вызове `Class.forName`
- Разумеется, только один раз
- В JavaScript у классов нет инициализаторов

<clinit>

```
class A {  
    static bar() {  
        console.log("bar");  
        return 23;  
    }  
    static clinit() {  
        A.clinit = () => {};  
        A.FOO = bar();  
    }  
}  
console.log("start");  
A.clinit();  
console.log(A.FOO);
```

equals/hashCode

```
class A {  
    int value;  
    A(int value) {  
        this.value = value;  
    }  
    public static void main(String[] args) {  
        var set = new HashSet<A>();  
        set.add(new A(23));  
        set.add(new A(23));  
        set.add(new A(42));  
    }  
}
```



equals/hashCode

```
class A {  
    constructor(value) {  
        this.value = value;  
    }  
}  
  
var set = new Set();  
set.add(new A(23));  
set.add(new A(23));  
set.add(new A(42));
```

equals/hashCode

```
class A {  
    int value;  
    A(int value) {  
        this.value = value;  
    }  
    public boolean equals(Object that) {  
        return value == ((A) that).value;  
    }  
    public int hashCode(Object that) { return value; }  
    static void main(String[] args) {  
        var set = new HashSet<A>();  
        set.add(new A(23));  
        set.add(new A(23));  
        set.add(new A(42));  
    }  
}
```



equals/hashCode

- В JS в классе Object нет equals/hashCode, соответственно коллекции ничего про это не знают
- Выход: определить свой базовый класс для всех Java-классов (например, `jl_Object`), но тогда имеем проблемы с интеропом
- Альтернатива (GWT, Kotlin/JS): на каждом вызове equals/hashCode генерируем код, который выясняет тип объекта и применяет нужную логику (плохо для производительности)
- Также нужно написать свою реализацию коллекций

ArrayList

```
class A {  
    public static void main(String[] args) {  
        var list = new ArrayList<>(List.of(2, 3, 5, 7, 11));  
        for (var elem : list) {  
            foo(elem, list);  
        }  
    }  
    static void foo(int elem, List<Integer> list) {  
        System.out.println(elem + " of " + list);  
    }  
}
```



ArrayList

```
var list = [2, 3, 5, 7, 11];  
for (var elem of list) {  
    foo(elem, list);  
}
```

```
function foo(elem, list) {  
    console.log(`${elem} of ${list}`);  
}
```

ArrayList

```
class A {  
    public static void main(String[] args) {  
        var list = new ArrayList<>(List.of(2, 3, 5, 7, 11));  
        for (var elem : list) {  
            foo(elem, list);  
        }  
    }  
    static void foo(int elem, List<Integer> list) {  
        System.out.println(elem + " of " + list);  
        if (elem == 2) list.add(13);  
    }  
}
```


ArrayList

```
var list = [2, 3, 5, 7, 11];  
for (var elem of list) {  
    foo(elem, list);  
}
```

```
function foo(elem, list) {  
    console.log(`${elem} of ${list}`);  
    if (elem === 2) list.push(13);  
}
```

ArrayList

2 of 2, 3, 5, 7, 11

3 of 2, 3, 5, 7, 11, 13

5 of 2, 3, 5, 7, 11, 13

7 of 2, 3, 5, 7, 11, 13

11 of 2, 3, 5, 7, 11, 13

13 of 2, 3, 5, 7, 11, 13

2 of [2, 3, 5, 7, 11]

```
Exception in thread "main" java.util.ConcurrentModificationException
    at java.base/java.util.ArrayList$Itr.checkForComodification(ArrayList.java:1042)
    at java.base/java.util.ArrayList$Itr.next(ArrayList.java:996)
    at A.main(A.java:7)
```



Компилятор

- Что компилировать
- Оптимизации
- Invokedynamic
- Получаем AST
- Green threads



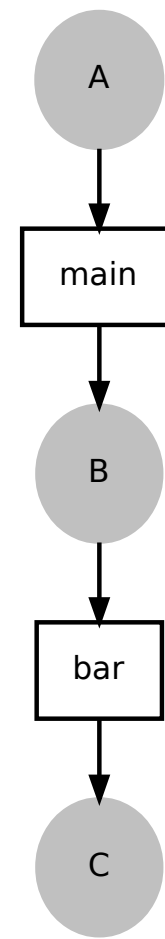
Что компилировать

- JavaScript должен быть как можно меньше
- Компилируем только код, который действительно будет исполняться
- Граф зависимостей классов
- Класс с main-методом достижим
- Пусть A достижим
- Пусть B упоминается в A
- Значит, B тоже достижим

Что компилировать

```
class A {  
    public static void main(String[] args) {  
        B.foo();  
    }  
}
```

```
class B {  
    static void foo() {  
        System.out.println("I'm B.foo");  
    }  
    static void bar() {  
        C.baz();  
    }  
}
```



Что компилировать

- `bar` не используется, но мы его компилируем
- `bar` тянет за собой целый класс `C`
- Значит, обходим граф методов
- Метод `main` достижим
- Пусть метод `a` достижим
- Пусть `b` вызывается в методе `a`
- Тогда `b` тоже достижим
- В этом случае достижимы только `A.main` и `B.foo`
- Проблема: виртуальные вызовы

Что компилировать

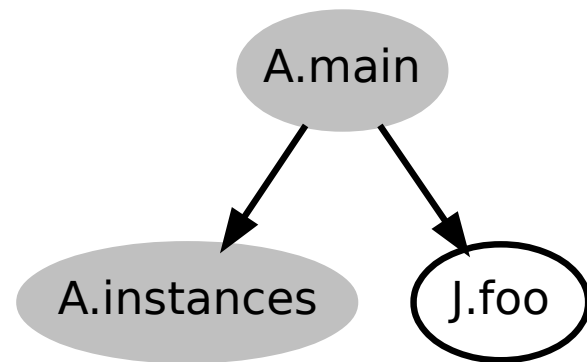
```
class A {  
    public static void main(String[] args) {  
        for (J instance : instances()) {  
            instance.foo();  
        }  
    }  
  
    static List<J> instances() {  
        return Arrays.asList(new B(), new C());  
    }  
}
```

Что компилировать

```
class A {  
    public static void main(String[] args) {  
        for (J instance : instances()) {  
            instance.foo();           ← что такое instance.foo?  
        }  
    }  
  
    static List<J> instances() {  
        return Arrays.asList(new B(), new C());  
    }  
}
```


Что компилировать

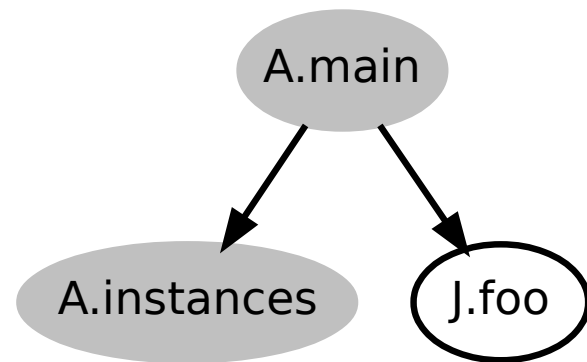
```
class A {  
    public static void main(String[] args) {  
        for (J instance : instances()) {  
            instance.foo();  
        }  
    }  
  
    static List<J> instances() {  
        return Arrays.asList(new B(), new C());  
    }  
}
```



new: ∅

Что компилировать

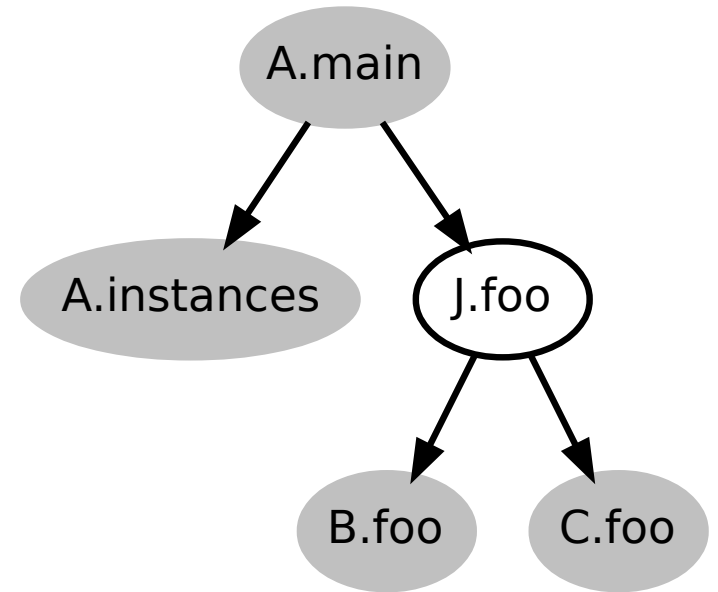
```
class A {  
    public static void main(String[] args) {  
        for (J instance : instances()) {  
            instance.foo();  
        }  
    }  
  
    static List<J> instances() {  
        return Arrays.asList(new B(), new C());  
    }  
}
```



new: { B, C }

Что компилировать

```
class A {  
    public static void main(String[] args) {  
        for (J instance : instances()) {  
            instance.foo();  
        }  
    }  
  
    static List<J> instances() {  
        return Arrays.asList(new B(), new C());  
    }  
}
```



new: { B, C }



Что компилировать

- Бонус: девиртуализация
 - Если виртуальный метод резолвится только в одну реализацию, подменяем виртуальный вызов этого метода на прямой вызов реализации
 - Прямые вызовы метода быстрее, чем виртуальные
- Бонус: граф вызовов
 - Полезен для некоторых оптимизаций



Что компилировать

- Проблема: reflection
 - `Method.invoke` — может быть вызван любой метод любого класса
 - `Class.forName` — может быть вообще любой класс
 - Выход: не использовать reflection вообще (annotation processors)
 - Выход: явно аннотировать методы, которые можно вызвать через reflection
- Есть более сильные алгоритмы, чем предложенный

Что компилировать

```
class A {  
    public static void main(String[] args) {  
        for (J instance : instances()) {  
            instance.foo();  
        }  
    }  
  
    static List<J> instances() {  
        new B();  
        return Arrays.asList(new C());  
    }  
}
```



Что компилировать

- Очевидно, `B.foo` уже не нужен
- Надо понимать, что возвращает `instances`
- Это анализ потока данных (`data-flow analysis`)
- `Data-flow analysis` пытается понять что-то про значения, которые переменная может принять в каждой точке программы
- Например, какие могут быть типы у этих значений
- Зная это в точке виртуально вызова, можем правильно разрешить метод
- Для `data-flow analysis` удобен `SSA` (`static single assignment`)

SSA

```
var a = 1;  
System.out.println(a);  
a += 1;  
System.out.println(a);
```

- Тут можно подставить константы
- Как это сделать очевидным для машины?
- a изменяется, поэтому это не константа
- Надо работать в терминах определений, а не переменных
- Или переписать код

SSA

```
var a_1 = 1;  
System.out.println(a_1);  
var a_2 = a_1 + 1;  
System.out.println(a_2);
```

- То что получилось — SSA
- SSA — это такое промежуточное представление (intermediate representation, IR)
- В SSA каждая переменная присваивается только один раз
- Теперь протащить константы можно очевидным способом
- SSA используется в любом нормальном компиляторе



Оптимизации

- Global value numbering
- Loop invariant code motion
- Dead code elimination
- Redundant null check elimination
- Class initialization elimination
- Scalar replacement
- Inlining
- Devirtualization
- Eager class initialization



invokedynamic

- Invokedynamic — это в какой-то степени reflection
- Есть invokedynamic, про которые мы знаем как они работают
- Если в байт-коде неизвестные invokedynamic, то ругаемся на него
- К счастью, javac генерирует только известные invokedynamic
- LambdaMetafactory:
 - генерируем класс во время компиляции
 - заменяем invokedynamic на создание экземпляра этого класса
- StringConcatFactory: заменяем на `StringBuilder.append`

Получаем AST

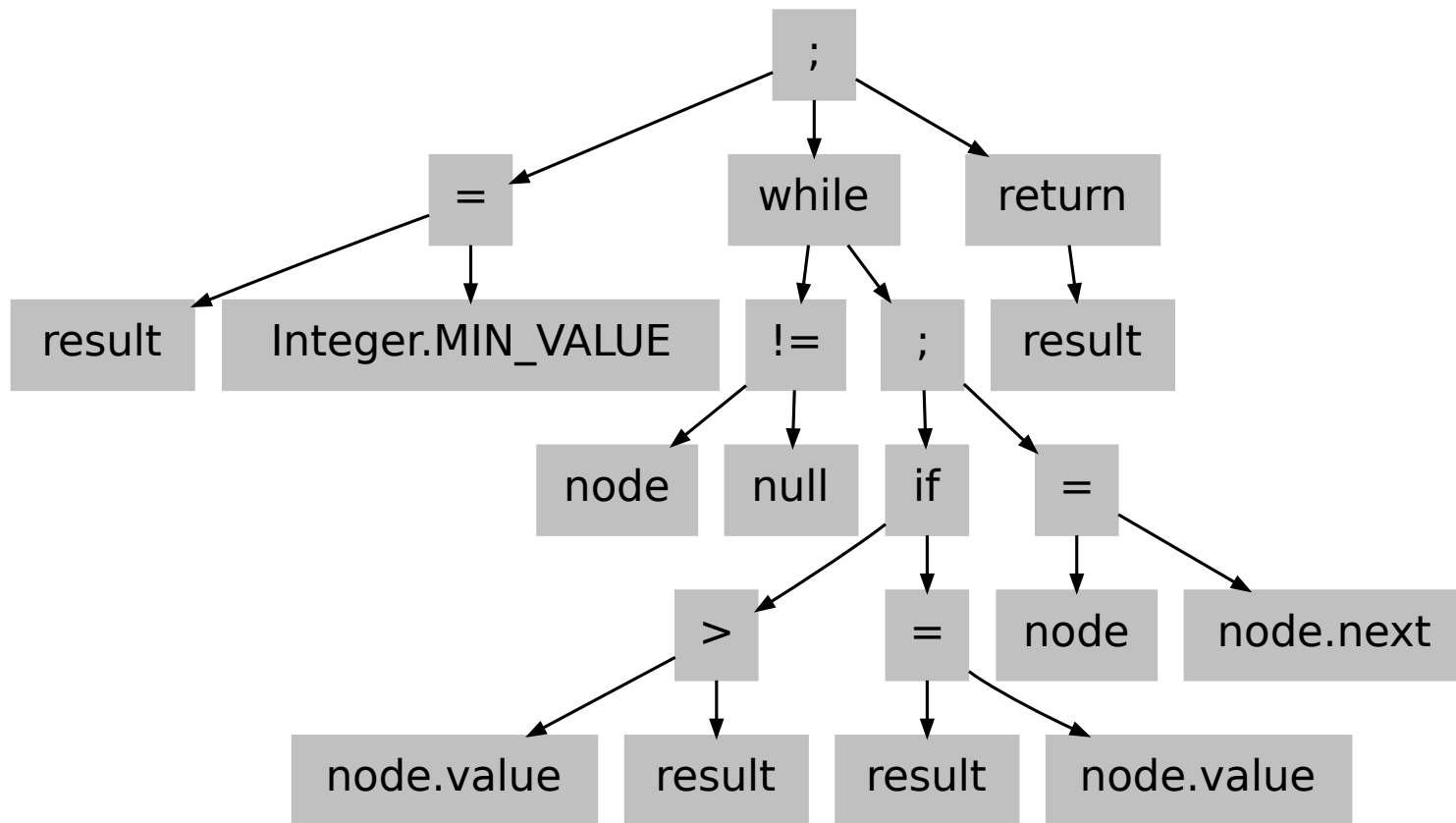
```
static int max(Node node) {  
    var result = Integer.MIN_VALUE;  
    while (node != null) {  
        if (node.value > result) {  
            result = node.value;  
        }  
        node = node.next;  
    }  
    return result;  
}
```



Получаем AST

- AST, abstract syntax tree, абстрактное синтаксическое дерево
- Компиляторы парсят текст в AST
- Затем анализируют AST
- AST превращается в байт-код
- В TeaVM всё наоборот

Получаем AST

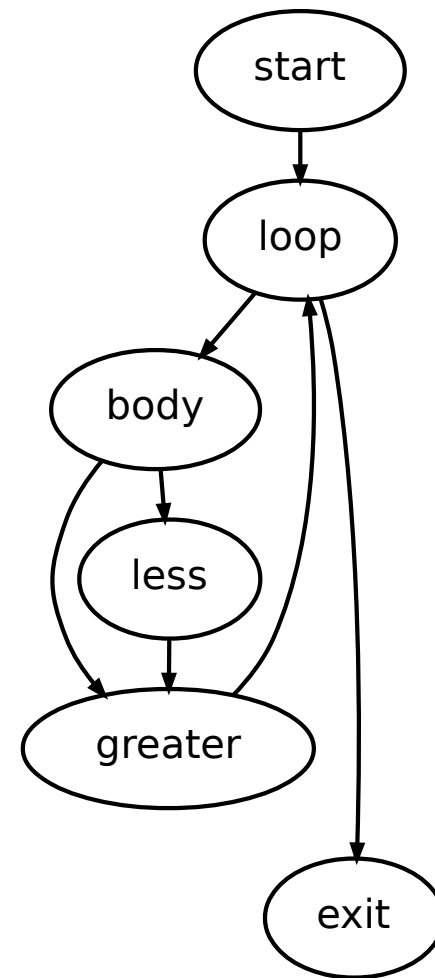


Получаем AST

```
$start
    @2 = -2147483648
    goto $loop
$loop
    if @node == null then goto $exit else goto $body
$body
    @3 = field Node.value @node as I
    @4 = @2 compareTo @3 as int
    if @4 < 0 then goto $less else goto $greater
$less
    @2 = field Node.value @node as I
    goto $greater
$greater
    @node = field Node.next @node as `LNode;`
    goto $loop
$exit
    return @2
```

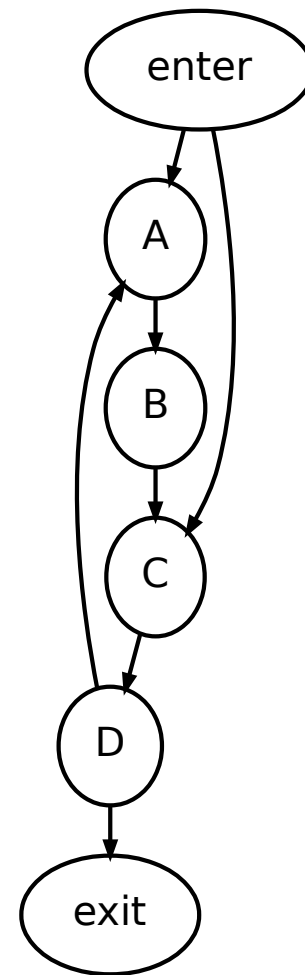
Получаем AST

- Пусть кусок IR между двумя метками будет блоком
- Нарисуем стрелочку из блока A в блок B, если есть переход из блока A в блок B (условный или безусловный)
- Получили CFG (control-flow graph, граф потока управления)
- CFG используется в компиляторах, статических анализаторах, IDE и т.д.
- Задача — CFG преобразовать в AST



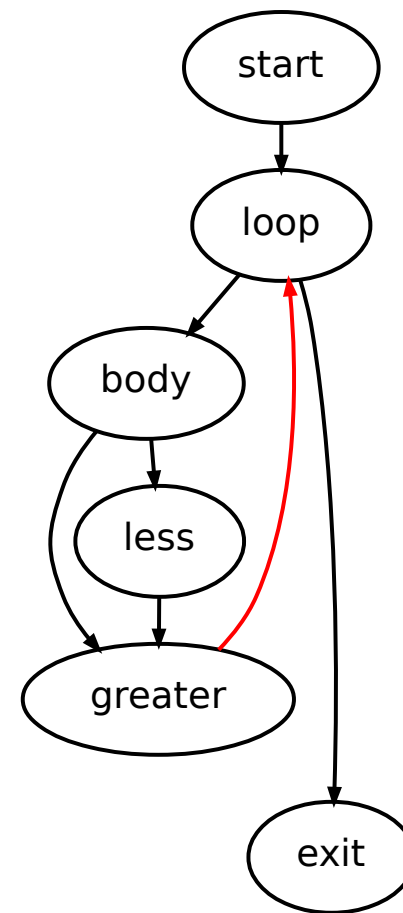
Получаем AST

- CFG: приводимые и неприводимые
- Неприводимые графы — графы с циклами, в которые есть более одного входа
- Неприводимые графы получаются только из асинхронных методов, корутин, генераторов
- Их можно превратить в приводимые (дорогой ценой)
- Для приводимых можно всегда восстановить AST



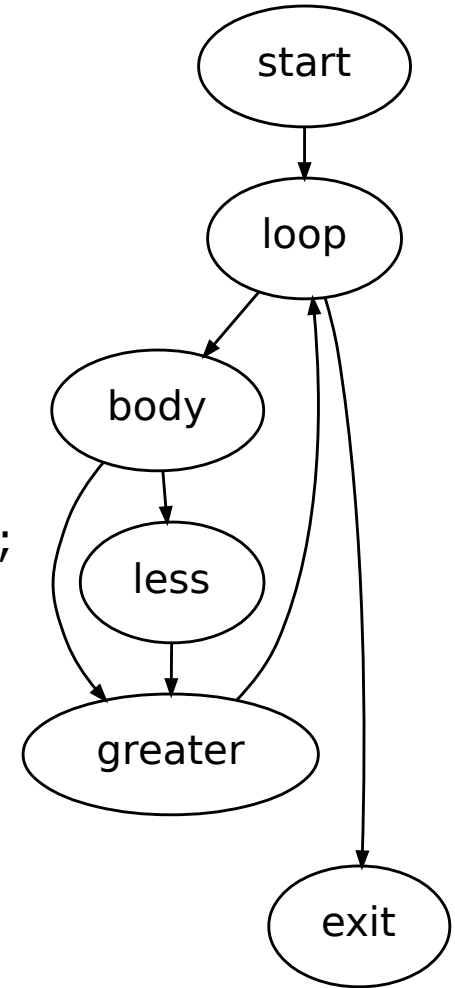
Получаем AST

- На картинке с графом стрелка, ведущая в начало цикла, направлена вверх
- Все остальные — вниз
- Таким граф можно нарисовать всегда
- Стрелки вверх — это while (true)
- Стрелки вниз — это break из блока с меткой
- Оптимизируем



Получаем AST

```
function Node_max($node) {  
  var $result;  
  $result = (-2147483648);  
  loop: while (true) {  
    if ($node === null) break loop;  
    greater: {  
      less: {  
        if ($node.$value <= $result) {} else break less;  
        break greater;  
      } // less  
      $result = $node.$value;  
      break greater;  
    } // greater  
    $node = $node.$next;  
    continue loop;  
  }  
  return $result;  
}
```



Получаем AST

```
function Node_max($node) {  
    var $result;  
    $result = (-2147483648);  
    while ($node !== null) {  
        if ($node.$value0 > $result)  
            $result = $node.$value0;  
        $node = $node.$next;  
    }  
    return $result;  
}
```

```
function Cu(b){var c;c=(-2147483648);while(b!==null)  
{if(b.r>c)c=b.r;b=b.L;}return c;}
```



Threads

- WebWorkers — это не потоки, это аналог процессов
- Потоки из UI часто запускают, чтобы тяжёлые вычисления не вешали UI
- Тяжелые вычисления: CPU-bound, IO-bound
- С CPU-bound ничего не поделаешь
- Но IO-bound можно разгрузить с помощью green threads
- Green threads — это потоки, которые управляются машиной, а не ОС
- В нашем случае в роли ОС — браузер



Threads

- Coroutine (сопрограмма, корутина) — это процедура, которая может возвращаться в вызывающую процедуру, не доделав работу до конца
- Вызывающая процедура может продолжить выполнение сопрограммы или не делать этого
- Не обязательно продолжать сразу, можно отложить выполнение на потом
- Например, отдавать программы планировщику
- Используем граф вызовов для «заражения» программы аsync-ами



Threads

```
System.out.println("before");  
Thread.sleep(1);  
System.out.println("after");
```

Threads

```
$ptr = 0;
if ($rt_resuming()) {
    var $thread = $rt_nativeThread();
    $ptr = $thread.pop(); var$1 = $thread.pop();
}
main: while (true) { switch ($ptr) {
    case 0:
        jl_System_out().$println($rt_s(12));
        var$1 = Long_fromInt(1);
        $ptr = 1;
    case 1:
        jl_Thread_sleep(var$1);
        if ($rt_suspending()) break main;
        jl_System_out().$println($rt_s(13));
        return;
}}
$rt_nativeThread().push(var$1, $ptr);
```


Threads

```
$ptr = 0;
if ($rt_resuming()) {
    var $thread = $rt_nativeThread();
    $ptr = $thread.pop(); var $1 = $thread.pop();
}
main: while (true) { switch ($ptr) {
    case 0:
        jl_System_out().$println($rt_s(12));
        var $1 = Long_fromInt(1);
        $ptr = 1;
    case 1:
        jl_Thread_sleep(var $1);
        if ($rt_suspending()) break main;
        jl_System_out().$println($rt_s(13));
        return;
}}
$rt_nativeThread().push(var $1, $ptr);
```

*Восстанавливаем
состояние*

Threads

```
$ptr = 0;
if ($rt_resuming()) {
    var $thread = $rt_nativeThread();
    $ptr = $thread.pop(); var $1 = $thread.pop();
}
main: while (true) { switch ($ptr) {
    case 0:
        jl_System_out().$println($rt_s(12));
        var $1 = Long_fromInt(1);
        $ptr = 1;
    case 1:
        jl_Thread_sleep(var $1);
        if ($rt_suspending()) break main;
        jl_System_out().$println($rt_s(13));
        return;
}}
$rt_nativeThread().push(var $1, $ptr);
```

Идём до Thread.sleep

Threads

```
$ptr = 0;
if ($rt_resuming()) {
    var $thread = $rt_nativeThread();
    $ptr = $thread.pop(); var$1 = $thread.pop();
}
main: while (true) { switch ($ptr) {
    case 0:
        jl_System_out().$println($rt_s(12));
        var$1 = Long_fromInt(1);
        $ptr = 1;
    case 1:
        jl_Thread_sleep(var$1);
        if ($rt_suspending()) break main;
        jl_System_out().$println($rt_s(13));
        return;
}}
$rt_nativeThread().push(var$1, $ptr);
```

*Прерываем
выполнение и
сохраняем
состояние, если
нужно*

Threads

```
$ptr = 0;
if ($rt_resuming()) {
    var $thread = $rt_nativeThread();
    $ptr = $thread.pop(); var $1 = $thread.pop();
}
main: while (true) { switch ($ptr) {
    case 0:
        jl_System_out().$println($rt_s(12));
        var $1 = Long_fromInt(1);
        $ptr = 1;
    case 1:
        jl_Thread_sleep(var $1);
        if ($rt_suspending()) break main;
        jl_System_out().$println($rt_s(13));
        return;
}}
$rt_nativeThread().push(var $1, $ptr);
```

*Выполняем код после
Thread.sleep*



Выводы

- TeaVM — это production-ready
- TeaVM можно использовать, если вашему кроссплатформенному Java-коду необходимо поддерживать ещё одну платформу
- TeaVM использует JavaScript как ассемблер
- TeaVM оптимизирует
- Написать свой AOT-компилятор байт-кода не сложно; сложно написать хороший AOT-компилятор байт-кода



Спасибо за внимание!

Алексей Андреев | Delightex

konsoletyper@gmail.com