Портирование JS на Эльбрус

Unipro JS team

Про что доклад?

• Про Эльбрус

Про что доклад?

- Про Эльбрус
- Про JavaScript
- Про V8
- Про SpiderMonkey

Про что доклад?

- Про Эльбрус
- Про JavaScript
- Про V8
- Про SpiderMonkey
- Про внутреннее устройство движков JS
- Про портирование

Кто мы такие?

- Unipro 25 лет
- Участвовали в разработке платформы Java с 1996
- Разработчик Java Compatibility Kit
- "Реинкорнатор" Apache Harmony
- Тестируем Dart для Google
- Java под Эльбрус
- JavaScript под Эльбрус ©



Эльбрус

X86

1. VLIW

1. Суперскалярный





2-Ball Kor





2-Ball KOR

Elbrus







ASM

```
setwd wsz = 0x4
return %ctpr3
```

```
ldd, 0 %dr0, 0x0, %r0
ldd, 2 %dr0, 0x4, %r1
ldd, 3 %dr1, 0x0, %r2
ldd, 5 %dr1, 0x4, %r3
```

```
fmuld, 0 %r0, %r1, %r0
fmuld, 3 %r2, %r3, %r1
```

```
faddd, 0 %r0, %r1, %r0
```

```
fsqrts, 0 %r0, %r0
```

```
ct %ctpr3
```

```
function floatMath(a, b) {
    return Math.sqrt(a.x * b.x + a.y * b.y);
}
```

Эльбрус

X86

- 1. VLIW
- 2. Много регистров (192+32+32)

- 1. Суперскалярный
- 2. Мало регистров (16 + 16 + 8)

Эльбрус

X86

- 1. VLIW
- 2. Много регистров (192+32+32)
- 3. Явная спекулятивность

- 1. Суперскалярный
- 2. Мало регистров (16 + 16 + 8)
- 3. Неявная спекулятивность

Спекулятивность

```
function Foo(a) {
  if (a === null) {
    return 0;
  }
  return a.bar;
}
```

Спекулятивность

```
function Foo(a) {
   if (a === null) {
      return 0;
   }
   return a.bar;
}
function Foo(a) {
      let b = a.bar;
      if (a === null) {
        return 0;
      }
      return b;
}
```

Эльбрус

X86

- 1. VLIW
- 2. Много регистров (192+32+32)
- 3. Явная спекулятивность
- 4. Условное выполнение "почти" любых инструкций

- 1. Суперскалярный
- 2. Мало регистров (16 + 16 + 8)
- 3. Неявная спекулятивность
- 4. CMOV

Условное исполнение

```
function Foo(a) {
  let b = a.bar;
  if (a === null) {
    return 0;
  }
  return b;
}
```

Условное исполнение

```
function Foo(a) {
  let b = a.bar;
  if (a === null) {
    return 0;
  }
  return b;
}
```

function Foo(a):

```
RET ctpr1
LDD a.bar b
MOV 0 result
CMPEQ a null P1
```

MOV b result ? !P1 CT ctpr1

- 1. VLIW
- 2. Много регистров (192+32+32)
- 3. Явная спекулятивность
- 4. Условное выполнение "почти" любых инструкций
- 5. 3 аппаратных стека (2 защищенных)

- 1. Суперскалярный
- 2. Мало регистров (16 + 16 + 8)
- 3. Неявная спекулятивность
- 4. CMOV
- 5. 1 общедоступный стек

Специфика стеков на Эльбрусе

```
function Foo(a) {
  let b = a.bar;
  ...
  return b;
}
```

Стек х86-64

Local var "b"

Saved rbp

Return addr
...

Специфика стеков на Эльбрусе

```
function Foo(a) {
  let b = a.bar;
  ...
  return b;
}
```

Стеки Эльбруса

Reg stack
param "a"
Saved r1
Saved r2
Saved r3
•••

Chain Stack
Return addr 0
Return addr 1
Return addr 2
Return addr 3
•••

User Stack
Local var "b"
•••
•••

- 1. VLIW
- 2. Много регистров (192+32+32)
- 3. Явная спекулятивность
- 4. Условное выполнение "почти" любых инструкций
- 5. 3 аппаратных стека (2 защищенных)
- 6. Нет динамического предсказателя переходов

- 1. Суперскалярный
- 2. Мало регистров (16 + 16 + 8)
- 3. Неявная спекулятивность
- 4. CMOV
- 5. 1 общедоступный стек
- 6. Есть аппаратный предсказатель переходов



• Импортозамещение

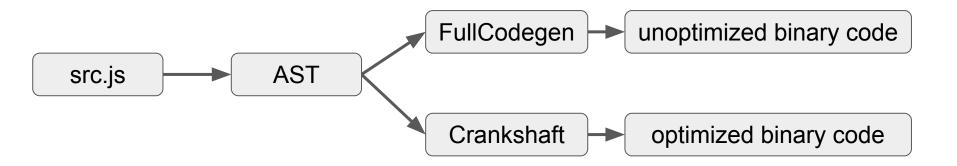
- Импортозамещение
- Коммерциализация Эльбруса

- Импортозамещение
- Коммерциализация Эльбруса
- Node в нефтегазовом секторе [1]

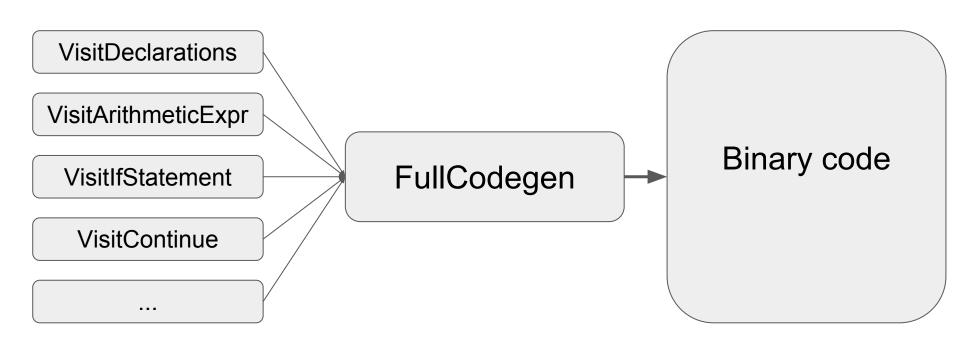
- Импортозамещение
- Коммерциализация Эльбруса
- Node в нефтегазовом секторе [1]
- Развитие архитектуры и умов в России

Реализация

Bepcuя 1.0 RV8



Bepcuя 1.0 RV8



Почему FullCodegen?

Факты:

1 visit* ~300 строчкам на masm

Почему FullCodegen?

Факты:

- 1. 1 visit* ~300 строчкам на masm
- 2. Не так много переходов как в интерпретаторе

Почему FullCodegen?

Факты:

- 1. 1 visit* ~300 строчкам на masm
- 2. Не так много переходов как в интерпретаторе
- 3. Очень простой

Почему FullCodegen?

Факты:

- 1. 1 visit* ~300 строчкам на masm
- 2. Не так много переходов как в интерпретаторе
- 3. Очень простой
- 4. Но очень много писать...

1. Все что можно делается через C++ runtime v8

- 1. Все что можно делается через C++ runtime v8
- 2. Нет никаких оптимизаций

- 1. Все что можно делается через C++ runtime v8
- 2. Нет никаких оптимизаций
- 3. Код просто переписали с интела



1. Как можно меньше рантайма

- 1. Как можно меньше рантайма
- 2. Ручная if-conv

If-conv в дикой природе

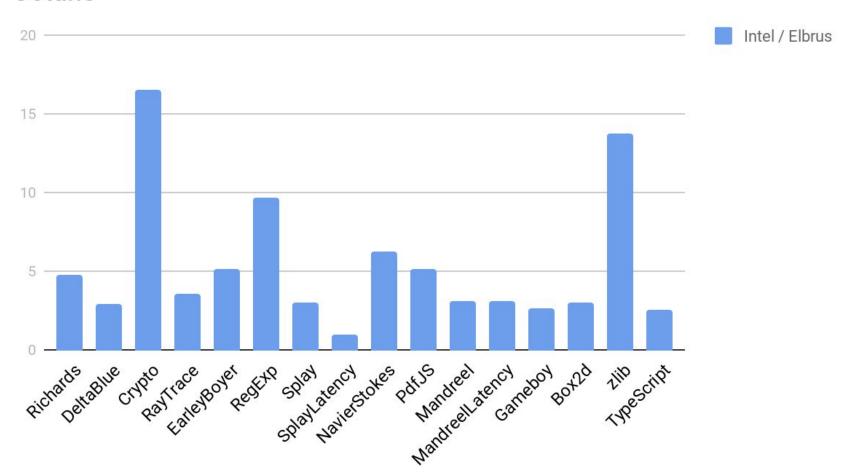
```
____cmpd_e(gr20, gr10, pr6); // pr6 -> NaN -> false
___cmpd_e(gr18, gr10, pr0); // pr0 -> undefined -> false
__cmpd_e(gr19, gr10, pr3); // pr3 -> 'null' -> false
// Smis: 0 -> false, all other -> true
__cmpd_e(gr10, imm_0, pr4); // pr4 -> zero smi
__checkSmi(gr10, pr5); // pr5 -> is smi
__guarantee_new_bundle();
__ddd(gr20, masm->getFieldOffset(HeapNumber::kValueOffset), gr20);
__movep(pr0, false, pr0, false, pr2); // undefined || false.val
__andp(pr4, true, pr5, false, pr5); // non zero smi
__movep(pr3, false, pr3, false, pr4); // null || zero smi
```

- 1. Как можно меньше рантайма
 - а. Включили поддержку ICs
- 2. Ручная if-conv
- 3. Код не просто переписали с интела
 - а. Использовали спекулятивность в стабах
 - b. Реализовали fast-path тоже через masm

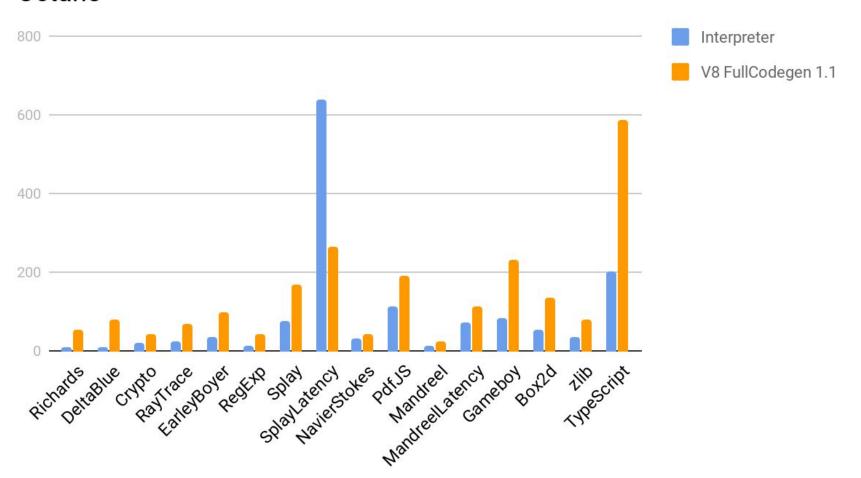
Версия 1.1 RV8 результаты

- Тесты: Google octane
- Эльбрус: E2S 750Mhz, 24Gb.
- Intel: core i7 3.4Ghz, 16Gb.

Octane



Octane



Версия 1.1 RV8 результаты

- Проходим Official ECMAScript Conformance Test Suite (test262).
- Производительность в ~5.2 раза лучше интерпретатора на ОЅ эльбрус на бенчмарке Octane.
- Портировали NodeJS 6.10 как пример использования V8.
- Хуже чем соге i7 FCG в ~7 раз.



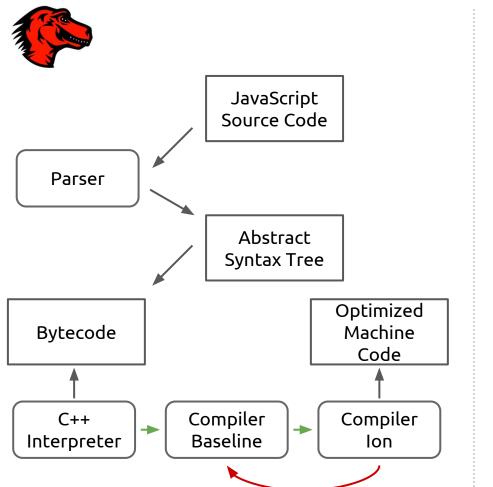
Tuesday, August 23, 2016

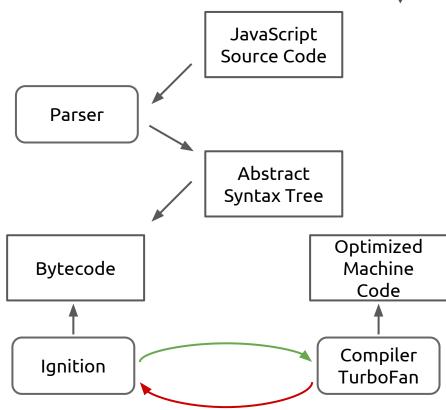
Firing up the Ignition Interpreter

For the first time, Ignition and TurboFan are used universally and exclusively for JavaScript execution in V8 5.9. Furthermore, starting with 5.9, Full-codegen and Crankshaft the technologies that served V8 well since 2010, are no longer used in V8 for JavaScript execution, since they no longer are able to keep pace with new JavaScript language features and the optimizations those features require. We plan to remove them completely very soon. That means



Firefox®





```
int8
setlocal
pop
getlocal
int8
setvar b = 5;
return b + 3;
}
```

```
frame.push(INT32);
storeValue(frame.addressOfLocal(local), R0);
frame.pop();
frame.pushLocal(GET_LOCALNO(pc));
frame.push(Int32Value(GET_INT8(pc)));
Call ICBinaryArith Fallback
frame.push(R0);
frame.popValue(JSReturnOperand);
```

```
function foo() {
   var b = 5;
   return b + 3;
}
int8
setlocal
pop
getlocal
int8
add
return
```

```
frame.push(INT32);
storeValue(frame.addressOfLocal(local), R0);
frame.pop();
frame.pushLocal(GET_LOCALNO(pc));
frame.push(Int32Value(GET_INT8(pc)));
Call ICBinaryArith Fallback
frame.push(R0);
frame.popValue(JSReturnOperand);
```

```
int8
setlocal
pop
yar b = 5;
return b + 3;
}
```

```
frame.push(INT32);
storeValue(frame.addressOfLocal(local), R0);
frame.pop();
frame.pushLocal(GET_LOCALNO(pc));
frame.push(Int32Value(GET_INT8(pc)));
Call_ICBinaryArith_Fallback
frame.push(R0);
frame.popValue(JSReturnOperand);
```

```
int8
setlocal
pop
getlocal
int8
return b + 3;
}
```

```
frame.push(INT32);
storeValue(frame.addressOfLocal(local), R0);
frame.pop();
frame.pushLocal(GET_LOCALNO(pc));
frame.push(Int32Value(GET_INT8(pc)));
Call ICBinaryArith Fallback
frame.push(R0);
frame.popValue(JSReturnOperand);
```

```
function foo() {
   var b = 5;
   return b + 3;
}
int8
setlocal
pop
getlocal
int8
add
return
```

```
frame.push(INT32);
storeValue(frame.addressOfLocal(local), R0);
frame.pop();
frame.pushLocal(GET LOCALNO(pc));
frame.push(Int32Value(GET_INT8(pc)));
Call ICBinaryArith Fallback
frame.push(R0);
frame.popValue(JSReturnOperand);
```

Frames

```
function Foo(a) {
  let b = a.bar();
  var c;
  ...
  return b;
}
```

Operand 2 ...

Operand 1

Locals (b, c, ...)

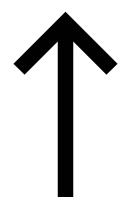
Prev Frame

Return Address

Frame Descriptor

Arg count

Arguments (a, ...)



Baseline

Достоинства

- Портируем ассемблер,
 получаем рабочий компилятор
- Удобно отлаживать проблемы
- Любой стаб можно переписать

Недостатки

- Линейный код
- Особо не по оптимизируешь

Портирование Baseline. С чего начать?

Trampolines - архитектурно зависимые стабы.

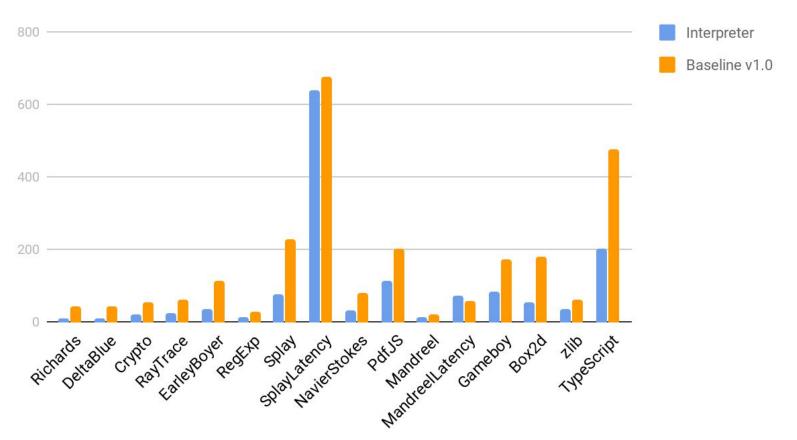
- EnterJit обертка для вызова нативного кода из рантайма
- VMWrapper обертка для вызова рантайма из нативного кода

Пролог метода

- Создание фрейма
- Выделение стека



Octane



```
function doSomethingWithThrow() {
    if (mistake()) {
        throw "Mistake";
    } else {
        doSomethingElse();
function doSomething_1() {
    doSomethingWithThrow();
try {
    doSomething n();
catch (exception) {
    . . . . . .
```

```
Chain Stack
doSomethingWithThrow
   doSomething 1
   doSomething_2
          • • •
   doSomething_n
```

Throw - вызов рантайма.

VMWrapper при обработке возвращаемого значения совершает прыжок в trampoline, вызывающий обработчик исключений.

В обработчике:

- итерируемся по фреймам на стеке
- находим обработчик

X86

Эльбрус

1) Подмена адреса возврата

1) Подсчет сколько вызовов отмотать

X86

1) Подмена адреса возврата

Эльбрус

- 1) Подсчет сколько вызовов отмотать
- 2) Системный вызов для получения стека вызовов

X86

1) Подмена адреса возврата

Эльбрус

- 1) Подсчет сколько вызовов отмотать
- 2) Системный вызов для получения стека вызовов
- 3) Замена адресов на адрес стаба делающего возврат

X86

1) Подмена адреса возврата



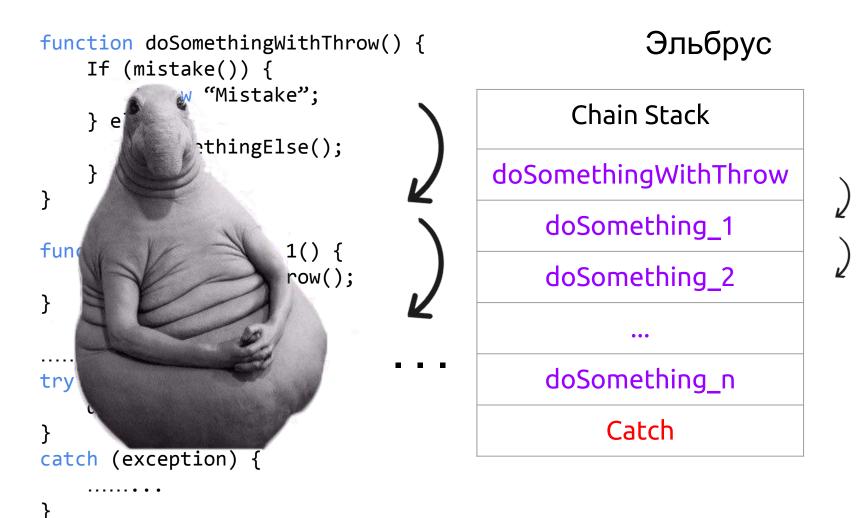
Эльбрус

- Подсчет сколько вызовов отмотать
- 2) Системный вызов для получения стека вызовов
- 3) Замена адресов на адрес стаба делающего возврат
- 4) Системный вызов для перезаписи стека вызовов

```
function doSomethingWithThrow() {
   If (mistake()) {
       throw "Mistake";
    } else {
       doSomethingElse();
function doSomething_1() {
                                            X86
   doSomethingWithThrow();
try {
   doSomething n();
catch (exception) {
```

```
Эльбрус
function doSomethingWithThrow() {
   If (mistake()) {
       throw "Mistake";
                                          Chain Stack
   } else {
       doSomethingElse();
                                    doSomethingWithThrow
                                        doSomething 1
function doSomething 1() {
   doSomethingWithThrow();
                                        doSomething 2
                                        doSomething n
try {
   doSomething n();
                                             Catch
catch (exception) {
```

```
Эльбрус
function doSomethingWithThrow() {
   If (mistake()) {
       throw "Mistake";
                                          Chain Stack
   } else {
       doSomethingElse();
                                    doSomethingWithThrow
                                        doSomething 1
function doSomething 1() {
   doSomethingWithThrow();
                                        doSomething 2
                                        doSomething n
try {
   doSomething n();
                                             Catch
catch (exception) {
```



```
Эльбрус
function doSomethingWithThrow() {
   If (mistake()) {
       throw "Mistake";
                                          Chain Stack
   } else {
       doSomethingElse();
                                    doSomethingWithThrow
                                        doSomething 1
function doSomething 1() {
   doSomethingWithThrow();
                                        doSomething 2
                                        doSomething n
try {
   doSomething n();
                                             Catch
catch (exception) {
```

Простейшие оптимизации Baseline

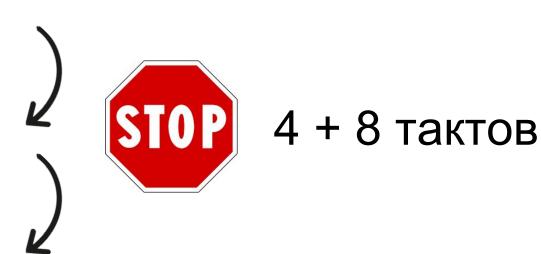
- Переписывание инлайн кэшей
- Ручная расстановка задержек

Расстановка задержек

ldd, 0 %dr0, 0x0, %r0 ldd, 2 %dr0, 0x4, %r1 ldd, 3 %dr1, 0x0, %r2 ldd, 5 %dr1, 0x4, %r3

fmuld, 0 %r0, %r1, %r0 fmuld, 3 %r2, %r3, %r1

faddd, 0 %r0, %r1, %r0



Расстановка задержек

ldd, 0 %dr0, 0x0, %r0 ldd, 2 %dr0, 0x4, %r1 ldd, 3 %dr1, 0x0, %r2 ldd, 5 %dr1, 0x4, %r3 nop, 2

fmuld, 0 %r0, %r1, %r0 fmuld, 3 %r2, %r3, %r1 nop, 5

faddd, 0 %r0, %r1, %r0



2 такта

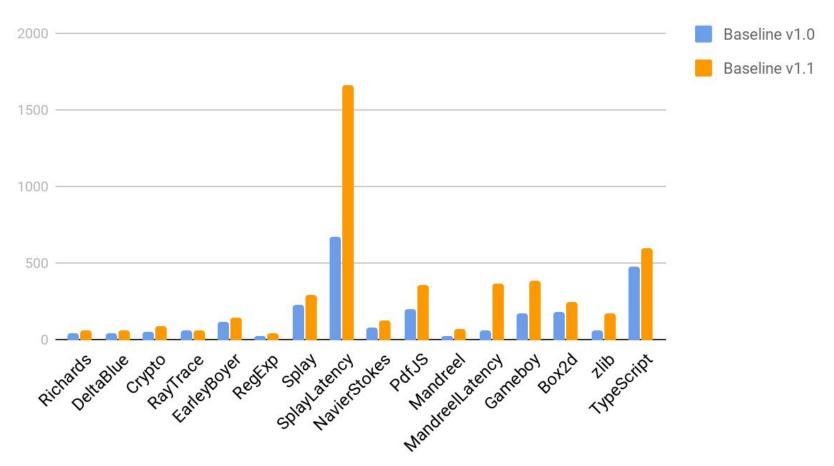
5 тактов

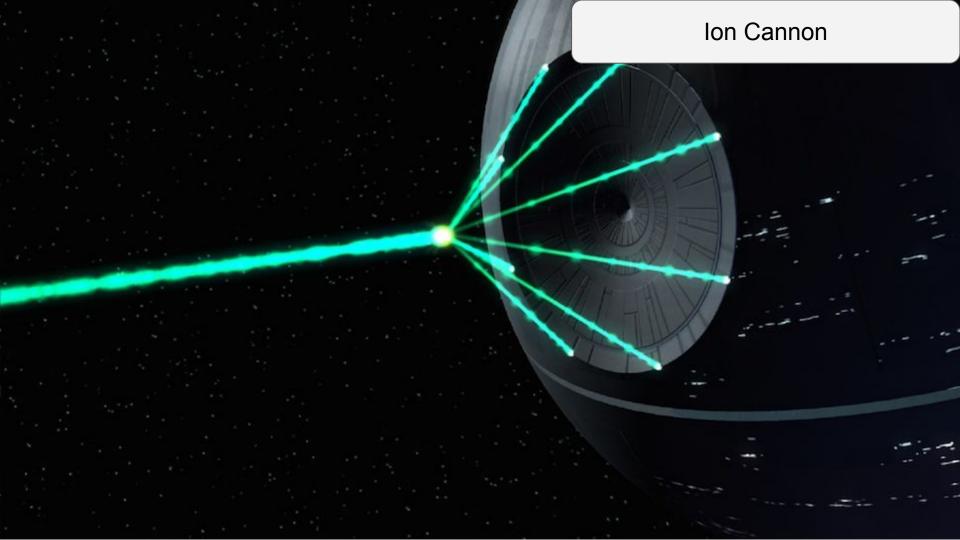
Простейшие оптимизации Baseline

- Ручное переписывание инлайн кэшей
- Ручная расстановка задержек
- Автоматическая расстановка задержек
- Вынос подготовок переходов



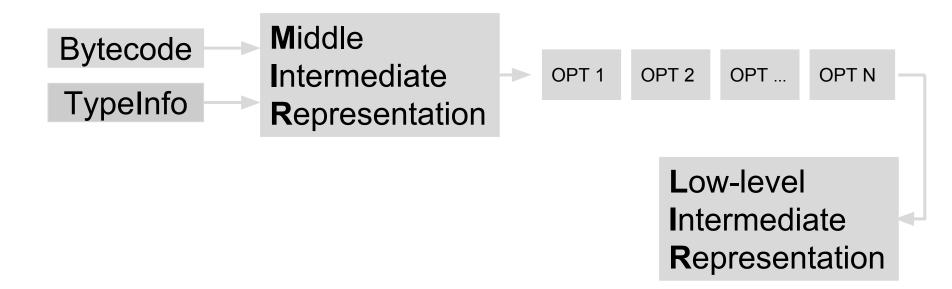
Octane

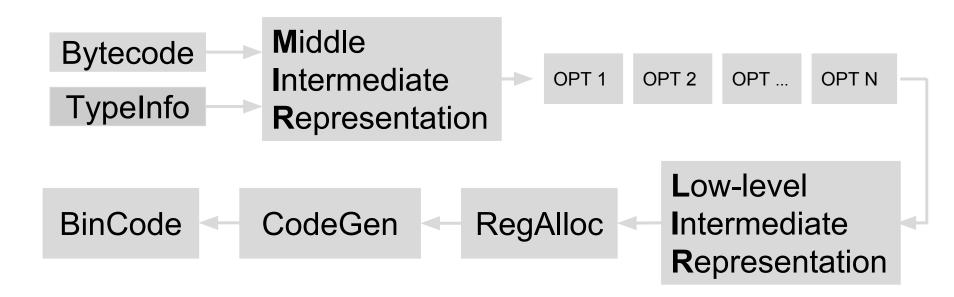






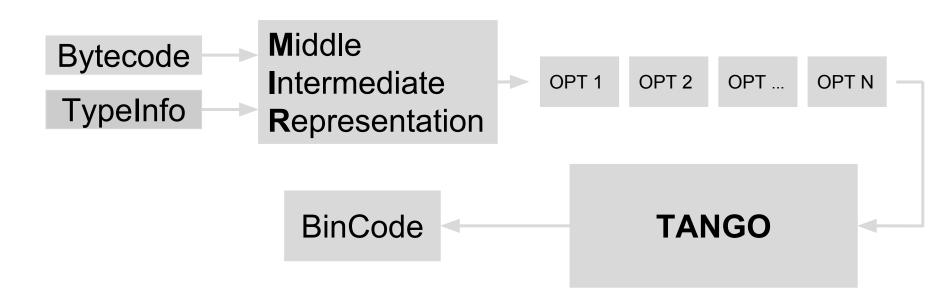






- Нужен свой планировщик команд
- Свой регистр аллокатор
- Свой LIR
- Свой Code-generator

Что будем делать?



Преимущества использования Tango

- Планировщик команд
- Регистр аллокатор
- Низкоуровневые оптимизации (if-conv, loop-unrolling ...)

Мысли по поводу селектора

- Сложно поддерживать напрямую отображающийся в Tango
- Код перевода из MIR в Tango должен быть понимаемым и высокоуровневым

Решение по поводу селектора

- Писать свой мини язык для перевода
- HolyJit: A New Hope [3]

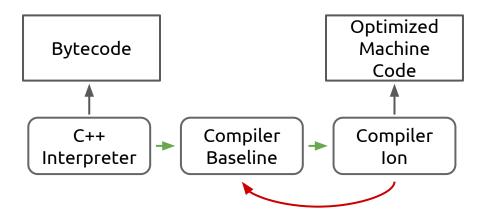
```
function foo(a, b) {
   return a + b;
function doSomeStuff(obj) {
   for (let i = 0; i < 1100; ++i) {
     print(foo(obj, obj));
doSomeStuff("HolyJS");
doSomeStuff({n: 10});
```

```
function foo(a, b) {
   return a + b;
function doSomeStuff(obj) {
    for (let i = 0; i < 1100; ++i) {
     print(foo(obj, obj));
doSomeStuff("HolyJS");
doSomeStuff({n: 10});
```

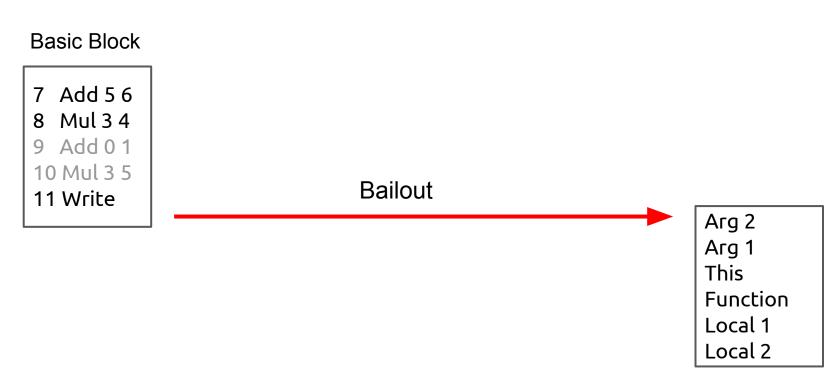
IONFLAGS=bailouts,scripts

--ion-offthread-compile=off

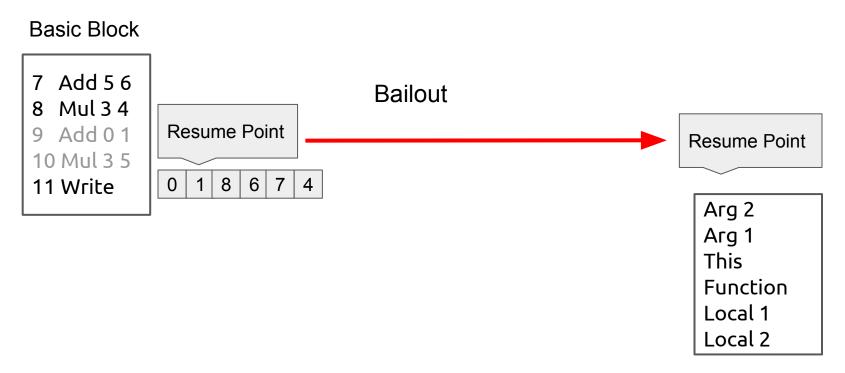
```
HolyJSHolyJS
[IonScripts] Compiling script deopt.js:5 (7f22b59921c0) (warmup-counter=1100, level=Optimization Normal)
[IonScripts] Inlining script deopt.js:1 (7f22b5992258)
HolyJSHolyJS
HolyJSHolyJS
HolyJSHolyJS
[IonBailouts] Took bailout! Snapshot offset: 0
[IonBailouts] bailing from bytecode: nop, MIR: start [0], LIR: phi [0]
[object Object][object Object]
```



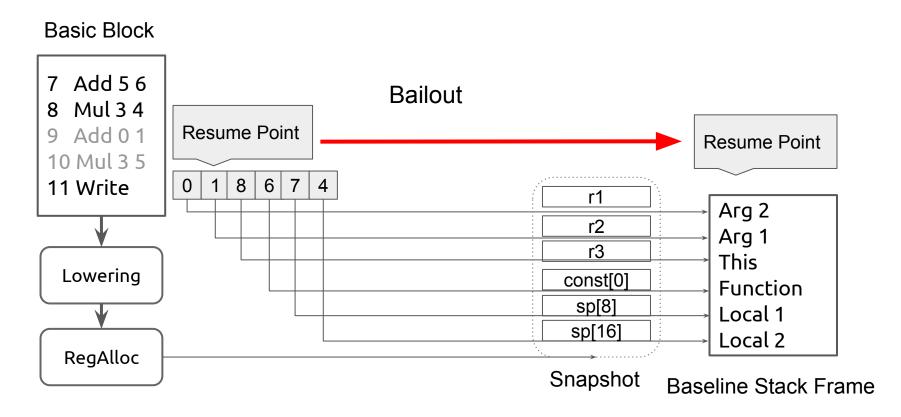
```
function doSomeStuff(obj) {
  for (let i = 0; i < 1100; ++i) {
    If (!(obj instanceof String))
        // bailout!
    print(foo_only_str(obj, obj));
  }
}</pre>
```



Baseline Stack Frame



Baseline Stack Frame

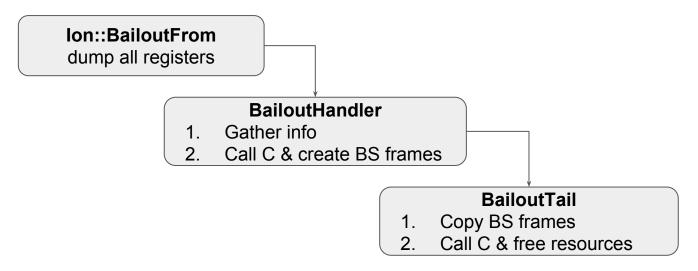


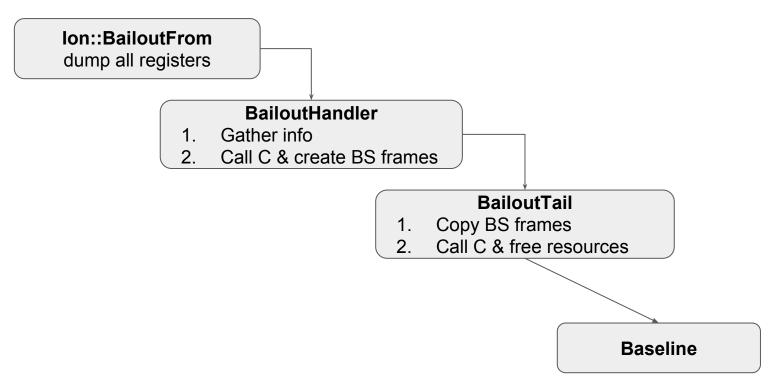
lon::BailoutFrom
dump all registers

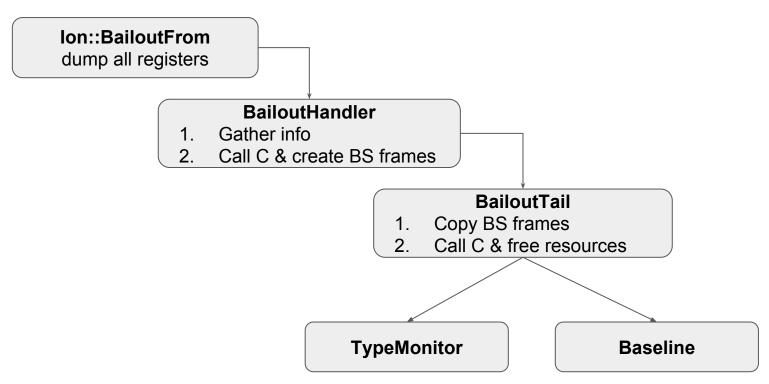
lon::BailoutFrom
dump all registers

BailoutHandler

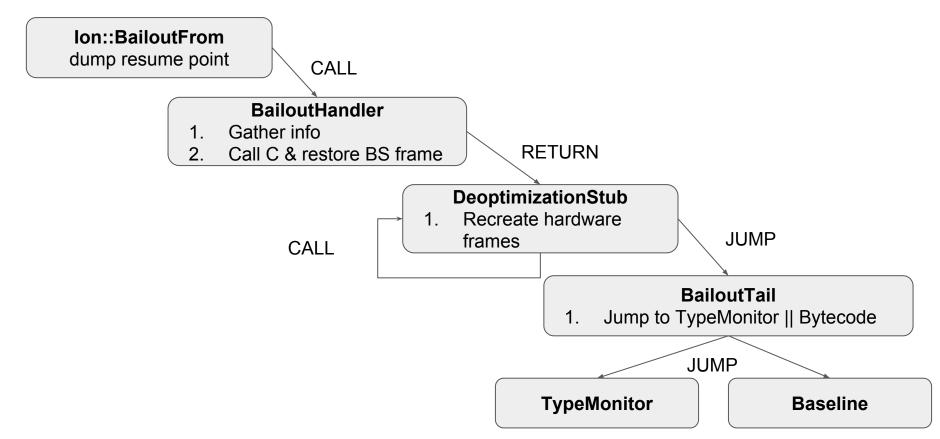
1. Gather info
2. Call C & create BS frames



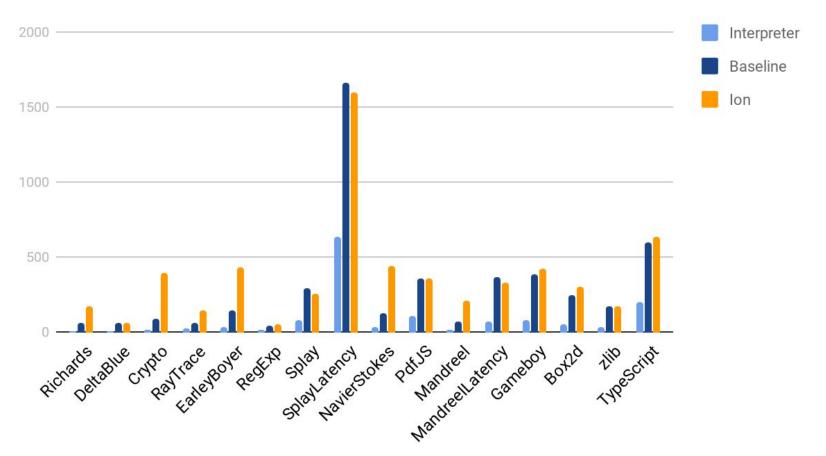




Наша переработанная схема



Octane



Что вы узнали сегодня

- 1. SpiderMonkey, V8, Node есть на Эльбрусе
- 2. Портирование может быть выполнено небольшой командой
- 3. Подводные камни портирования в виде деоптимизации и медленной работы стабов

Спасибо за внимание

- 1. Ануфриенко Андрей
- 2. Ануфриенко Владимир
- 3. Бежецков Дмитрий
- 4. Сябро Максим
- 5. Тлеукенов Тимур
- 6. Исаченко Владимир
- 7. Матвеев Андрей



Ссылки

- https://habrahabr.ru/company/redsys/blog/337730/
- 2. http://channel9.msdn.com/Shows/Going+Deep/Expert-to-Expert-Erik-Meijer-a
 nd-Lars-Bak-Inside-V8-A-Javascript-Virtual-Machine
- 3. https://blog.mozilla.org/javascript/2017/10/20/holyjit-a-new-hope/

	Эльбрус-2С+	Эльбрус-4С	Эльбрус-8С	Эльбрус-16С
Год выпуска	2011	2014	2015-2018 (доработки)	2018 (план)
Тактовая частота	500 МГц	800 Мгц	1300 МГц	1500 Мгц
Разрядность	ХЗ	32/64 бит	64 бит	64/128 бит
К-во ядер	2	4	8	8/16
Кэш первого уровня	64 K6	128 K6	_	<u> </u>
Кэш второго уровня	1 M6	8 M6	4 M6	4 M6
Кэш третьего уровня	_	_	16 M6	16 M6
Поддержка ОЗУ	DDR2-800	3 x DDR3-1600	4 x DDR3-1600	4 x DDR4-2400
Техпроцесс	90 нм	65 нм	28 нм	28 нм (или 16)
Потребление энергии	25 Вт	45 BT	75-100 Вт	60-90 Вт