プログラミング実験第三 TINYJAVASCRIPT コンパイラの作り直し

1311216 Rathore Amogh 岩崎研究室

Contents

1	はじめに	1
	1.1 背景	1
	1.2 実験の目的	1
	1.3 実装の方針	1
2	TinyJavaScript & SSJSVM	1
	2.1 TinyJavaScript	1
	2.2 SSJSVM	3
3	パーサの選び方	3
4	Esprima	3
-	4.1 特徴	3
	4.2 例	3
5	コンパイラの設計	5
6	コンパイラの実装	6
U	コンパイプの美衣 6.1 Literal タイプ	6
	6.1.1 数値	6
	6.1.2 真偽値や undefined などの定数	7
	6.1.3 文字列	7
	6.1.4 正規表現	7
	6.2 バイナリ式 (BinaryExpression タイプ)	8
	6.3 変数 (Identifier タイプ)	8
	6.4 代入 (AssignmentExpression タイプ)	8
	6.4.1 変数の場合 (左辺は Identifier タイプ)	9
	6.4.2 プロパーティの場合 (左辺は MemberExpression タイプ)	9
	6.5 ConditionalExpression タイプ	10
7	評価	10
8	終わりに	10
R	eferences	11

1 はじめに

1.1 背景

TinyJavaScript は JavaScript の一部機能を制限んしたサブセットのことである [1]。 Tiny-JavaScript の元のコンパイラは Mozilla の SpiderMonkey Parser API [2] を使用していた。しかし、SpiderMonkey Parser は絶えてしまって、TinyJavaScript のコンパイラの開発も続けられなくなった。だから、TinyJavaScript コンパイラを新しいパーサを使用して作りなおす必要が出てきた。このレポートは TinyJavaScript コンパイラを Node JS で作る実験について述べる。

1.2 実験の目的

この実験では TinyJavaScript のコンパイラを NodeJS と Esprima (ECMAScript Parsing Infrastructure for Multipurpose Analysis) [3] を使用して実装する。それで、コンパイラの作り方と構造について学習する。最後に、実験で作った新しいコンパイラと TinyJavaScript の [1] で述べてるコンパイラの比較を行う。

1.3 実装の方針

実装には Esprima という ECMAScript[6] Parser を使用する。JavaScript は ECMAScript の dialect であるので、ECMAScript のパーサは JavaScript の構文に対して正しくパーシングを される。参考のため [1] で述べてる TinyJavaScript Compiler の実装を使う。もう少し具体的 に言うと、Esprima を使って TinyJavaScript のソースコードを抽象構文木に変換する。それ から、抽象構文木をトラバースして SSJSVM(これについて後で述べる) の命令列を生成する。

2 TinyJavaScript & SSJSVM

2.1 TinyJavaScript

TinyJavaScript は JavaScript の以下の機能をサポートしない [1]

- with 文
- delete 文
- グローバル変数宣言時の var の省略
- for in 文
- switch 文
- 名前付きの関数定義
- [1] より TinyJavaScript の文法規則が図 1 通りである。

```
〈 プログラム 〉 ::= 〈 複変数宣言文 〉 〈 複文 〉
  〈複変数宣言文〉 ::= 〈変数宣言文〉*
    〈 変数宣言文 〉 ::= var 〈 識別子 〉 | var 〈 識別子 〉 = 〈 式 〉
           〈 複文 〉 ::= 〈 文 〉*
              \langle \dot{\mathbf{\chi}} \rangle ::= \langle \dot{\mathbf{J}} \rangle; |\langle \mathbf{M} \dot{\mathbf{Q}} \dot{\mathbf{\chi}} \rangle| \langle if \dot{\mathbf{\chi}} \rangle
                            |\langle while \ \ \ \ \rangle \ | \ \langle do \ \ \ \ \rangle
                            |\langle for \ \ \ \ \rangle| return \langle \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ ;
         〈 梱包文 〉 ::= {〈 複文 〉}
           \langle if \ \ \ \ \rangle ::= if(\langle \ \ \ \ \ \ \ \rangle)\langle \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \rangle
                            | if(( 式 )) ( 文 ) else ( 文 )
       \langle while \ \ \ \ \rangle ::= while(\langle \ \ \ \ \ \ \ \rangle) \langle \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \rangle
           \langle do \, \dot{\mathbf{X}} \, \rangle ::= do \langle \, \dot{\mathbf{X}} \, \rangle while(\langle \, \vec{\mathbf{X}} \, \rangle);
          〈 式 〉 ::= 〈 関数定義式 〉 | 〈 関数呼び出し式 〉 | 〈 メンバー式 〉
                            |\langle  代入式 \rangle |\langle new 式 \rangle |\langle  前置単項式 \rangle |\langle  後置単項式 \rangle
                            |〈二項式 〉|〈三項式 〉|〈文字列リテラル 〉|〈数値 〉
                            |〈識別子 〉
    〈関数定義式〉 ::= function(){⟨プログラム⟩}
                            | function(⟨識別子⟩[,⟨識別子⟩]*){⟨プログラム⟩}
〈関数呼び出し式〉 ::= 〈式〉() |〈式〉(〈式〉[,〈式〉]*)
    〈 メンバー式 〉 ::= 〈 式 〉[〈式 〉] |〈式 〉.〈 識別子 〉
         〈代入式〉 ::= 〈左辺値〉〈代入演算子〉〈式〉
    〈代入演算子〉 ::= = | += | *= | /= | %=
         〈左辺値〉 ::= 〈識別子〉|〈メンバー式〉
    〈 前置単項式 〉 ::= ++〈左辺値 〉| --〈左辺値 〉| -〈式 〉| +〈式 〉
                            |typeof 〈式 > | void 〈式 >
    〈後置単項式〉 ::= 〈左辺値〉++ |〈左辺値〉--
         〈二項式〉 ::= 〈式〉〈二項演算子〉〈式〉
    〈二項演算子〉 ::= + | - | / | * | % | < | <= | > | >= | == | && | | | | | ,
〈文字列リテラル〉 ::= "〈英数字〉*"
         〈 識別子 〉 ::= 〈 英字 〉 〈 英数字 〉*
```

Figure 1: TinyJavaScript の文法規則

2.2 SSJSVM

SSJSVM は Server-side JavaScript Virtual Machine の略称である。すなわち、サーバで動く JavaScript の仮想機械のことである。本実験では、TinyJavaScript のソースコードをSSJSVM の命令列に変換するコンパイラを作る。

3 パーサの選び方

実験の目的は Tiny Java Script のコンパイラを新しいパーサ (Spider Monkey 1.6 でないパーサ) を使用して作るということである。だから、プログラミングを始める前にパーサを選ぶ必要がある。以下の特徴を持つパーサを使いたい。

- 1. ECMAScript の新しいバージョンをサポートする
- 2. 構文解析を正しくやってくれる
- 3. 使いやすい
- 4. ドキュメントとサポートがいい

いろいろ調べた結果、2つの案が出てきた。

- ECMAScript の文法を揃えて ANTLR[7] (ANother Tool for Language Recognition) を 使ってパーサを生成する
- Esprima を使う

ANTLR を使用すると ANTLR 用の文法が必要となる。その文法はいろいろなソースがインターネットで提供してるが、オフィシャルではないので正しさは保証できない。あとドキュメントなども全然提供されてなくて、使いにくいと判断した。ところで、Esprima はとてもアクチブなプロジェクトであって、投稿者が多い。だから、最後に Esprima を使うと決める。

4 Esprima

4.1 特徴

Esprima [3] は JavaScript で書かれてる ECMAScript のパーシングインフラストラクチャである。Esprima の主な特徴は以下のとおりである [3]。

4.2 例

Esprimaには「parse」メソッドがあって、そのメソッドにソースコードをストリングで渡すと抽象構文木がJSオブジェクトで返される。

var a = 2;

上の変数宣言のコードの抽象構文木オブジェクトの JSON は以下のようである。

var a = ["amogh", "rathore", 21];

配列なら以下のようになる。

上からわかるように、各構文は「type」というプロパーティが付いている。そのプロパーティから構文の種類 (BNF の非終端記号と一緒) がわかる。

- ECMAScript 6 (ECMA-262 [6]) **全体をサポート**
- Estree プロジェクトの標準を対応する構文木フォーマット
- よくテストされたパーサ [4]
- オープンソース [5]

5 コンパイラの設計

本実験で作るコンパイラは、ソースコードを3つの段階で仮想機械の命令列に変換する。その段階は以下の通りである。

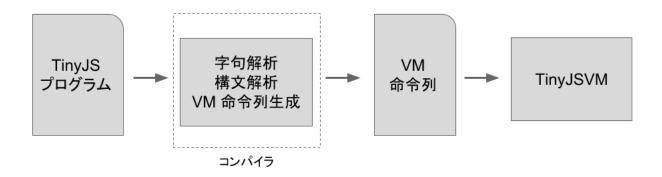


Figure 2: コンパイルの3つの段階

- 1. ソースコードの字句解析を行う
- 2. 字句列から抽象構文木を生成する
- 3. 抽象構文木を仮想機械の命令列に変換する

本実験で使う Esprima パーサは段階 1 と段階 2 の処理を行ってくれる。Esprima は抽象構文 木を JS オブジェクトにして返す。

6 コンパイラの実装

この説でコンパイラの実装を述べる。コンパイラは各構文に対して別の変換を行うので、各構文に対しての処理をこれから述べる。

6.1 Literal タイプ

Esprima の Literal タイプは数値、真偽値や undefined などの定数、文字列、正規表現を含んでいる。

6.1.1 数值

数値の命令列を生成するために、まずは整数かどうかを調べる。なぜなら、SSJSVM で整数と浮動小数点数に対して別の命令が存在するから。コンパイラは NodeJS で書くので、JS の Number.isSafeInteger() メソッドを使って、整数かどうかを判断する。整数なら fixnum、整数でないなら number という命令を使う。

例: var a = 3; o'2' のところは以下のようになる

fixnum 2 2

整数でない場合は、すなわち var a = 2.5; の場合

... number 2 2.5

• • •

のようになる。

6.1.2 真偽値や undefined などの定数

この場合は、SSJSVMの「specconst」という命令を使う。specconst 命令は引数で定数を以下のように受け取る。

定数	SSJSVM で使う引数
true	true
false	false
null	null
undefined	undefined

例: var a = true; は以下のようになる

...

specconst 2 true

...

6.1.3 文字列

文字列の場合、SSJSVM の「string」命令を使う。

例:var a = "amogh";

...

string 2 "amogh"

...

6.1.4 正規表現

この場合、SSJSVMの「regexp」命令を使う。JavaScriptの正規表現のフラッグを整数のビットに保持して渡す。

例:var a = /d(b+)d/g; の場合

...

regexp 2 1 "d(b+)d"

...

のようになる。ここで、2 はレジスターで、1 は正規表現のフラッグを表す。1 の意味はフラッグ g が立ててることを表す。

6.2 バイナリ式 (BinaryExpression タイプ)

バイナリ式の場合、まずは演算子の左辺と右辺を評価して、2つのレジスタに保持する。次に、2つのレジスタの値をオペランドにして、演算子に対応する適当な命令を使う。演算子と命令は以下の通りである。

演算子	命令
<	lessthan
<=	lessthanequal
<= > >=	greaterthan
>=	greaterthanequal
==	JS なので複雑な手順を使わないといけないが、equal 命令を使う
===	eq
+	add
-	sub
*	mul
/	div
%	mod
&	bitand
	bitor
< <	leftshift
>>	rightshift
>>>	unsignedrightshift

例: 5 + 10; の場合以下のようになる

... fixnum 3 1 fixnum 4 2 add 2 3 4

...

6.3 変数 (Identifier タイプ)

変数の環境をまず求める。それは、 $\log \ln n \log \ln n$ $\log \ln n \log n$ である。環境を求めたあと命令を以下のように決める。

6.4 代入 (AssignmentExpression タイプ)

まずは、左辺の種類を求める。すなわち、変数かプロパーティかを判断する。

環境	命令
local	getlocal
global	getglobal
arg	getarg

6.4.1 変数の場合 (左辺は Identifier タイプ)

まずは変数の環境を求める。次に、環境によって、以下のように命令を決める。

環境	命令
local	setlocal
global	setglobal
arg	setarg

例:a = "some string"; の場合

string 2 "some string" string 5 "a" setglobal 5 2

6.4.2 プロパーティの場合 (左辺は Member Expression タイプ)

ここはまた2つ種類がある。左辺は.を使った代入と、左辺は[]を使った代入。

. を使った代入だとまずは. の左辺の変数 (Identifier) をコンパイルしてレジスタ t1 に保持する。その後、= の右辺の式をコンパイルしてレジスタ t2 に保持する。それから、. の右辺のプロパーティに対して string 命令を使ってそれをレジスタ t3 に保持する。最後に setprop t1 t2 t3 命令を使ってプロパーティに代入する。

例:a.prop = 10; の場合は以下のようになる

string 7 "a" getglobal 3 7 fixnum 2 10 string 5 "prop" setprop 3 5 2

[] を使った場合は、[]の左辺の変数をコンパイルしてレジスタ t1 に保持する。[]の中身をコンパイルしてレジスタ t3 に保持する。= の右辺をコンパイルしてレジスタ t2 に保持する。最後に、 $setprop\ t1\ t2\ t3$ 命令を使ってプロパーティに代入する。

6.5 ConditionalExpression タイプ

e1?e2:e3 を考える。 2 つのラベル L1 と L2 を用意する。まずは、e1 をコンパイルして結果をレジスタ t に保持する。次に、t が false なら L1 にジャンプする命令を生成する。その後は e2 をコンパイルして、ラベル L2 にジャンプする命令を生成する。それは、t が true ならe3 に行かないからである。それから、ラベル L1 をつけて、e3 をコンパイルする。最後にラベル L2 をつける。

例: a > b? 3:5; の場合は以下のようになる。

```
string 6 "a"
getglobal 4 6
string 7 "b"
getglobal 5 7
lessthan 3 5 4
jumpfalse 3 3
fixnum 2 3
jump 2
fixnum 2 5
...
```

- 7 評価
- 8 終わりに

References

- [1] 高田 祥. ARM 上で動作する JavaScript 処理系の実装. 電気通信大学 電気通信学部情報 工学科 ソフトウェア学講座. January, 2011.
- [2] SpiderMonkey 1.6 http://www-archive.mozilla.org/js/spidermonkey/release-notes/
- [3] Esprima http://esprima.org/
- [4] Esprima のテスト情報 http://esprima.org/test/ci.html
- [5] Esprima のソースコード https://github.com/jquery/esprima
- [6] ECMAScript http://www.ecma-international.org/publications/standards/Ecma-262.htm
- [7] ANTLR http://www.antlr.org/
- [8] EStree プロジェクト https://github.com/estree/estree