

情報特別演習 I
例外処理を追加した Lua 処理系の実装

河原 悟

平成 28 年 2 月 8 日

目次

第 1 章	概要	3
1.1	背景	3
第 2 章	設計、実装	4
2.1	parser	4
2.1.1	PEG	4
2.1.2	PEG と BNF 記法の比較	4
2.2	evaluator	5
2.2.1	CPS	5
2.3	例外処理	6
2.4	main	8
第 3 章	評価	9
3.1	動作	9
3.2	実行速度	12
第 4 章	まとめ	13
4.1	成果	13
4.1.1	処理系の実装	13
4.1.2	OSS への寄与	13
4.2	課題	13
4.2.1	実行速度	13
4.2.2	Lua への完全対応	13
付録 A	parser	14
付録 B	evaluator	19
付録 C	main	29

第1章 概要

今回はプログラミング言語 Lua^{*1.1} の interpreter をフルスクラッチで構築することにより、interpreter の構築方を学んだ。また、CPS、継続渡し形式という手法を用いた実装により、既存の処理系にはない例外処理機構を追加した（ソースコード 1.1）。

ソースコード 1.1: add new syntax: try-catch statement

```

1  try
2    print("hello")
3    local n = 5
4
5    if n < 11 then
6      throw()
7    end
8
9    print("world")
10 catch
11   print("thrown", n)
12 end

```

処理系の記述には MoonScript^{*1.2} というプログラミング言語を用いた。MoonScript とは Lua に transpile されることを目的とした言語であり、文法が CoffeeScript^{*1.3} に類似している。Lua と同様の機能を持ちながら多様な構文を備えており、意味の同じ文を Lua よりも簡潔な記述実装が可能である。

1.1 背景

プログラミング言語 Lua は、実装が軽量でありながら柔軟な記述力を持ち、近年多くのソフトウェアに組み込まれるなど多くの活躍がみられる。

一方、Scala、Ruby、Rust などモダンな言語や、Haskell や OCaml などの関数型言語に搭載されている例外処理機構を Lua は持たない。

例外処理機構の実装には、一部の言語処理系では高階関数や closure を利用した CPS という手法が用いられていることが分かった。

MoonScript は関数がファーストクラスであることから、関数を利用した CPS による例外処理機構の実装は可能であり、また、関数をファーストクラスとして扱えるという Lua/MoonScript の特徴の一つを活かした実装ができると考え、着手した。

*1.1 <http://lua.org>

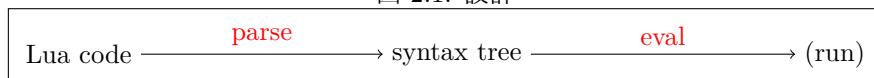
*1.2 <http://moonscript.org>

*1.3 <http://coffeescript.org>

第2章 設計、実装

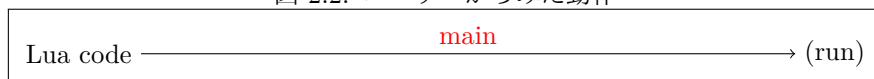
本演習で実装した言語処理系は図 2.1 のような構造になっている。

図 2.1: 設計



parser、evaluator はそれぞれモジュールとして実装されており、REPL にもなっている本体部分が各モジュールをロードするという構成になっている (図 2.2)。

図 2.2: ユーザーからみた動作



2.1 parser

2.1.1 PEG

parser には PEG を用いた。PEG とは Parsing Expression Grammar のアクリニムである。曖昧さがないという点が BNF 記法などの文法定義方法と異なる。

2.1.2 PEG と BNF 記法の比較

例としてプログラミング言語の if 文を PEG と BNF 記法で表現する。BNF 記法では以下ようになる (ソースコード 2.1)。

ソースコード 2.1: if statement written in BNF notation

```

Statement ::= ... | IfState | ... ;
IfState   ::= "if" "(" Expression ")" Statement "else" Statement
            | "if" "(" Expression ")" Statement;
  
```

PEG では以下のように表現できる (ソースコード 2.2)。

ソースコード 2.2: if statement written in PEG

```

Statement ← ... / IfState / ...
IfState   ← "if" "(" Expression ")" Statement "else" Statement
            / "if" "(" Expression ")" Statement
  
```

これらに対して以下のような入力を与える (ソースコード 2.3)。

ソースコード 2.3: input code

```
if (cond1) if (cond2) some_statement else some_statement
```

入力 2.3 に対し、2.1 による構文解析では以下のように 2 種類の解釈が可能になる (ソースコード 2.4)。

ソースコード 2.4: two interpretation

```
1 if (cond1) (if (cond2) some_statement else some_statement)
2 if (cond1) (if (cond2) some_statement) else some_statement
```

yacc などのツールではそのツール固有の機能を用いることでこれを一意に定める。

一方 2.2 による PEG の構文解析では解釈が一意に定まる (ソースコード 2.5)。

ソースコード 2.5: only a interpretation

```
1 if (cond1) (if (cond2) some_statement) else some_statement
```

/演算子により複数の選択肢(ここでは"if" "(" Expression ")" Statement "else" Statement か "if" "(" Expression ")" Statement か)がある場合、常に左辺からマッチを試し、失敗したらバックトラックして右辺とマッチするかを試す、という動作を繰り返すため、必ず一意な解釈が可能になる。文法定義の時点で曖昧さがないことに一つ PEG の優位性がうかがえる。

今回は PEG の Lua モジュールである LPeg、その Lua 実装である LuLPeg^{*2.1} を用いた。A.1 に parser のソースコードを示す。

2.2 evaluator

2.2.1 CPS

evaluator の実装には CPS、継続渡し形式という手法を用いた。CPS とは C ontinuation P assing S tyle のアクリロニムである。

例として、整数リストを受け取り、その総乗を返す関数を考える (ソースコード 2.6、2.7)。

ソースコード 2.6: prod

```
1 prod = (t) ->
2   h = table.remove t, 1 -- pop the head from table t
3   switch h
4     when nil then 1
5     else h * prod t
6
7 print prod {1, 2, 3} -- 6
```

ソースコード 2.7: prod_cps

```
1 prod_cps = (t, k = (x) -> x) ->
2   h = table.remove t, 1
3   switch h
4     when nil then k 1
```

*2.1 <https://github.com/pygy/LuLPeg>

```

5   else prod_cps t, (x) -> k x * h
6
7   print prod_cps {1, 2, 3} -- 6

```

整数リストの先頭を取り、再帰的に乗算する。空リストは1を返すという実装になっている。2.6をCPSに変換したものが2.7になる。

2.6は再帰的に戻り値を返している一方で、2.7は再帰呼出し時に渡す関数 k のなかに計算を入れている。そしてその関数 k が最終的に呼び出されることで全体としての結果を返している。計算を関数の中に入れることを“継続を渡す”と言い、継続渡し形式と呼ばれる所以となっている。

2.3 例外処理

この手法を用いた例外処理の実装について、実際のソースコードを見ながら入力1.1に対する出力を考える（ソースコードB.1）。

1.1に対し、まず parser（ソースコードA.1）は以下の抽象構文木を返す（ソースコード2.8）。木は table により表現されている。

ソースコード 2.8: generated syntax tree

```

1  {{
2  body: {{
3    "print", {"hello" },
4    label: "funcall" -- print("hello")
5  }, {
6    {"n" }, {"5" },
7    label: "localvarlist" -- local n = 5
8  }, {
9    body: {{
10     "throw", {},
11     label: "funcall"
12   }},
13   cond: {
14     "n", "11",
15     label: "exp",
16     op: "<"
17   },
18   label: "if" -- if n < 11
19 }, {
20   "print", {"world" },
21   label: "funcall" -- print("world")
22 }},
23 catchbody: {{
24   "print", {"thrown", "n" },
25   label: "funcall" -- print("thrown", n)
26 }},
27 label: "try"
28 }}

```

これを 417 行目に定義されている `eval` 関数に渡す (ソースコード 2.10)。抽象構文木の先頭を取り出し、344 行目に定義されている `eval_body` に渡される (ソースコード 2.9)。

ソースコード 2.9: part of `eval_body`

```

343 .....
344 eval_body = (body, env, k0, k) -> switch body.label
345   when "try"
346     k1 = loop: k0, except: (args, env) ->
347       eval_exp args, env, k0, (t) ->
348         env._ERR = t
349         eval body.catchbody, env, k0, noop
350     k eval body.body, env, k1, (e) ->
351       for k, v in pairs e do env[k] = v if env[k]
352 .....

```

ソースコード 2.10: part of `eval`

```

416 .....
417 eval = (syntaxtree, env = {}, k0 = (cp_tbl kinit), k = noop) ->
418   unless syntaxtree and syntaxtree[1]
419     k env
420   else
421     syntaxtree = cp_tbl syntaxtree
422     env = setmetatable (cp_tbl env), __index: __ENV, __mode: 'kv'
423     eval_body remove(syntaxtree, 1), env, k0, -> eval syntaxtree, env, k0, k
424 .....

```

まず 1 番目の要素の `label` が `"try"` なので、`switch` 文によりソースコード 2.9 346 行目からの処理に移る。

`k1` はループや例外発生時に呼び出す関数の `table` である。key が `except` の要素が例外時に呼ばれ、`except` の中 (ソースコード 2.9 349 行目) で `catch` ブロックに飛ぶという定義になっている。

ソースコード 2.8 の 8 行目まで実行し、“hello” を出力し `n = 5` という代入が行われたとする。2.8 の 8~19 行目が `if n < 11 then throw() end` の抽象構文木となっている。ここで `n` は代入により 5 という値なので、`if` ブロック内の `throw()` が呼ばれる。

関数呼び出しの処理をする、257 行目に定義されている `eval_funcall` をみる (ソースコード 2.11)。

ソースコード 2.11: part of `eval_funcall`

```

256 .....
257 eval_funcall = (func, args, env, k0, k) ->
258   if func == "throw" then return k0.except args[1], env
259 .....

```

`throw` はそもそも定義がなく、ソースコード 2.11 258 行目にあるように、渡された `k0.except` に値を適用するに過ぎない。ここで呼ばれる `k0.except` とは、ソースコード 2.9 346 行目に定義した `k1.except` であり、これにより `try` ブロックの残りを無視して `catch` ブロックに飛ぶ。

この通常の継続 `k` を実行するか、`k` を破棄して `k0.except` に飛ぶかという選択が今回の例外処理機構の醍醐味となっている。

2.4 main

先述の通り、parser と evaluator はモジュールとして記述され、本体部分が読み込んでいる（ソースコード 2.12）。

ソースコード 2.12: part of llix

```

3 .....
4 parse = require"parse"
5 eval = require"eval"
6 .....

```

コマンドライン引数にファイルを渡すと、そのファイルを実行し、引数がなければREPLとして動作する。REPLでは、入力の補完や履歴の再利用を可能にするため、lua-linenoise^{*2.2} というモジュールを、出力をよりヒューマンリーダブルなものにするため、inspect^{*2.3} というモジュールを用いた。

また、LuaにはGCが備わっているが、実行速度向上のため、入力の評価の前後でGCを停止/再開している（ソースコード 2.13、ソースコード 2.14）。

ソースコード 2.13: lazy_gc_stop

```

6 .....
7 lazy_gc_stop = (...) =>
8   collectgarbage "stop"
9   with {@ ...}
10    collectgarbage "restart"
11 .....

```

ソースコード 2.14: parseval

```

64 .....
65 parseval = (obj) ->
66   collectgarbage "stop"
67
68   if type(obj) == "table"
69     ok, cont = pcall eval, obj
70     if ok
71       not obj.quiet and iprint cont._llix_tmp
72       eval parse"_llix_tmp = nil"
73     else print"failed to parse"
74   else
75     tree = parse obj
76     ok, cont = pcall eval, tree
77
78     unless ok then print cont
79     else
80       if tree[1].label == "varlist" then vars = tree[1][1]
81
82     collectgarbage "restart"
83 .....

```

*2.2 <https://github.com/hoelzro/lua-linenoise>

*2.3 <https://github.com/kikito/inspect.lua>

第3章 評価

3.1 動作

次のようなテストケースを考えた（ソースコード 3.1）。

Code 3.1: llix/test/arithmetic_eval.lua

```

1 local P, S, V, R, C, Ct, match do
2   local _obj_0 = require("lpeg")
3   P, S, V, R, C, Ct, match = _obj_0.P, _obj_0.S, _obj_0.V, _obj_0.R, _obj_0.C, _obj_0.Ct,
   _obj_0.match
4 end
5
6 local Space = S(' \n\t')
7 local Num = C(P('-') ^ -1 * R('09') ^ 1) * Space ^ 0
8 local TermOp = C(S('+-')) * Space ^ 0
9 local FactOp = C(S('*%')) * Space ^ 0
10 local HatOp = C(P('^')) * Space ^ 0
11 local Open = '(' * Space ^ 0
12 local Close = ')' * Space ^ 0
13
14 local G = P{
15   "Exp",
16   Exp = Ct(V('Term') * (TermOp * V('Term')) ^ 0),
17   Term = Ct(V('Fact') * (FactOp * V('Fact')) ^ 0),
18   Fact = Ct(V('Hat') * (HatOp * V('Hat')) ^ 0),
19   Hat = Num + Open * V('Exp') * Close
20 }
21 G = Space ^ 0 * G * -1
22
23 local op_table = {
24   ["+"] = function(l, r) return l + r end,
25   ["-"] = function(l, r) return l - r end,
26   ["*"] = function(l, r) return l * r end,
27   ["/"] = function(l, r) return l // r end,
28   ["%"] = function(l, r) return l % r end,
29   ["^"] = function(l, r) return l ^ r end
30 }
31
32 local function eval(x)
33   if type(x) == "string" then

```

```
34     return tonumber(x)
35 else
36     local n1 = eval(table.remove(x, 1))
37     try -- catch zero division
38         for i = 1, #x, 2 do
39             local op = x[i]
40             local n2 = eval(x[i + 1])
41
42             if op == "/" and n2 == 0 then throw() end
43
44             n1 = op_table[op](n1, n2)
45         end
46         return n1
47     catch
48         print "ZeroDivision Error"
49     end
50 end
51 end
52
53 local function parse(str)
54     return G:match(str)
55 end
56
57 try -- using TRY-CATCH instead of )io.exit()
58     print"CALC>>"
59     while true do
60         io.write "$ "
61         local ok, l = pcall(io.read)
62         if l == "exit" or not ok then
63             throw()
64         end
65
66         if not l then
67             print()
68         elseif #l >= 1 then
69             try -- ealed or not
70                 local t = parse(l)
71                 if not t then throw() end
72
73                 local e = eval(t)
74                 if e then
75                     print("ANS " .. tostring(e))
76                 end
77             catch
78                 print "!!parse error!!"
```

```

79     end
80     end
81     end
82 catch
83     print "<<EXIT"
84 end

```

二項演算子 $+-*/\%^$ と数字、括弧を用いた言語とその評価器（電卓）の実装である。以下にこの言語の文法を PEG で示す（ソースコード 3.2）。

ソースコード 3.2: the grammar of arithmetic evaluator written in PEG

```

1 Grammar <- Exp
2   Exp <- (Term TermOp Term)*
3   Term <- (Fact FactOp Fact)*
4   Fact <- (Hat HatOp Hat)*
5   Hat <- Num / Open Exp Close
6   Space <- ' ' / '\n' / '\t'
7   Num <- '-'? [0-9]+ Space*
8   TermOp <- ('+' / '-') Space*
9   FactOp <- ('*' / '/' / '%') Space*
10  HatOp <- '^' Space*
11  Open <- '(' Space*
12  Close <- ')' Space*

```

中間期法を用いた整数の演算である。ゼロ除算、パースエラー時に例外を用いている（ソースコード 3.1 37 行目、69 行目）。

実際の動作は以下のようになる（ソースコード 3.3）。

ソースコード 3.3: run

```

1 $ llix test/arithmetic_eval.lua
2 CALC>>
3 $ 3 * (5 - 9)
4 ANS -12
5 $ ( + 5 12 )
6 !!parse error!!
7 $ 3 / 0
8 ZeroDivision Error
9 $
10 $ ^C<<EXIT

```

これよりソースコード 3.3 程度の規模のものを動作させることに成功した。3.3 の 9 行目のステップの時点でのメモリ使用量は 16MB 程度であり、さらに数倍程度の規模のコードを実行することができると予想される。

3.2 実行速度

本演習では実行速度に注力せずに実装した。たとえばここでフィボナッチ数を求める関数 `fib` の純朴な実装（ソースコード 3.5）を用いて、<http://lua.org> の提供する Lua 処理系と実行速度の比較をおこなう。また、実行速度の計測は以下の環境でおこなった（表 3.1）。

表 3.1: 実行環境

Lua 処理系	Lua 5.3.2
OS	ArchLinux x86_64, Kernel 4.3.3-3
CPU	Intel(R) Core(TM) i5-5200U CPU @ 2.20GHz

Code 3.4: llix/test/speedtest/fib.lua

```

1 function fib(n)
2   if n < 2 then return n
3   else return fib(n - 1) + fib(n - 2) end
4 end
5
6 fib(10)

```

ソースコード 3.5: fib

```

1 function fib(n)
2   if n < 2 then return n
3   else return fib(n - 1) + fib(n - 2) end
4 end

```

`fib(10)` を 10000 回おこなった平均が以下になる（表 3.2）。

表 3.2: `fib(10)` の実行速度の比較

処理系	平均時間 (sec)
Lua	0.0010825
本演習	0.16158

第4章 まとめ

4.1 成果

4.1.1 処理系の実装

`while`、`for`、`until`、`if`、`function` 構文、代入や変数のスコープ、関数の再帰の実装が完了した。また、処理系を CPS を用いて実装することにより、あらたに例外処理の構文を追加することができた。これにより、ソースコード 3.1 程度のプログラムを動作させることが可能になった。

4.1.2 OSS への寄与

今回使用したツールやモジュールは全てオープンソースであり、だれでも開発に参加できるかたちになっている。本演習中、使用したモジュール `inspect` にバグが見つかったため、修正、報告をした^{*4.1}。加えて、ホスト言語となった MoonScript へ送ったいくつかの Pull Request がマージされた^{*4.2}。

そして本演習で実装した処理系も MIT ライセンスで公開した^{*4.3}。Lua のパッケージマネージャー Luarocks^{*4.4} にも公開した^{*4.5} ため、インストールが容易になっている。

4.2 課題

4.2.1 実行速度

3.2 に記述した通り、実行速度は既存の処理系と比べ $\frac{1}{150}$ 倍となっている。今回のような meta-circular interpreter は、実行速度が元の処理系よりも数十倍遅くなる。

これに対して、`compiler` の作成、及び `compile` による最適化があげられる。CPS のボトルネックは関数呼び出しとなっており、その最適化ができればより高速に動作すると考えられる。

この場合、ターゲットが機械語となり、スクリプト言語である Lua よりも、低レイヤーに関する記述に適した他言語の使用が望まれる。

4.2.2 Lua への完全対応

本演習で実装した Lua 処理系は Lua に完全には対応していない。既知のバグはいくつかあり、それらを直してなどすることで、完全な Lua 処理系を目指している。

これにより、例外処理を用いて自身を実装し、動作することが可能になる。

*4.1 <https://github.com/kikito/inspect.lua/pull/21>

*4.2 <https://github.com/leafo/moonscript/pulls?q=is%3Apr+author%3ANymphium++is%3Amerged>

*4.3 <https://github.com/Nymphium/l1ix>

*4.4 <http://luarocks.org>

*4.5 <https://luarocks.org/modules/nymphium/l1ix>

付録 A parser

Code A.1: llix/parse.moon

```

1 import P,S, V,
2   C, Cb, Cc, Cg, Cs, Cmt, Ct, Cf, Cp
3   locale, match from require'lulpeg'
4 import insert, remove from table
5
6 locale = locale!
7 K = (k) -> P(k) * -(locale.alnum + P'_' )
8 CV = (pat) -> C V pat
9 CK = (pat) -> C K pat
10 CP = (pat) -> C P pat
11 CS = (pat) -> C S pat
12 CtV = (pat) -> Ct V pat
13 opt = (pat) -> (pat)^-1
14 ast = (pat) -> (pat)^0
15
16 -- spaces(a, b, c, ..., z) ==> a * V'Space' * b * V'Space' * c * ... * V'Space' * z
17 spaces = (head, ...) ->
18   args = {...}
19
20   not args[1] and head or head * V'Space' * spaces unpack args
21
22 keywords = (head, ...) ->
23   args = {...}
24
25   not args[1] and K(head) or K(head) + keywords unpack args
26
27 -- lbl_tbl(lbl, l1, l2, l3, ..., ln) (c1, c2, c3, ..., cn, cn+1, ...) ==> {label: lbl, l1: c1, l2:
28   c2, ..., ln:cn, cn+1, cn+2, ...}
29 lbl_tbl = (lbl, ...) ->
30   tags = {...}
31   (...) -> with args = {label: lbl, ...}
32     if type(args[1]) == "string" and #args[1] < 1
33       remove args, 1
34     else for i = 1, #args
35       if t = tags[i]
36         cont = args[i]
37         args[t] = cont if #cont > 0

```

```

37     args[i] = nil
38
39 -- unificate ({else{if}}, {else{if}}, ... ==> {else{if{else{if ...}}
40 gen_nesttbl = (...) ->
41   gn = (...) ->
42     args = {...}
43     with tail = remove args
44     if args[1]
45       insert(args[#args][1], tail)
46
47     return gen_nesttbl unpack args
48
49   t = gn ...
50
51   type(t) == "table" and t or nil
52
53 -- "x", "+", "y", "-", "z"... ==> {op:"-", {op:"+", "x", "y"}, "z"}
54 gen_binoptbl = (a, b, c, ...) ->
55   unless c
56     b and {op:a, label:"exp", b} or a
57   else gen_binoptbl {op:b, label:"exp", a, c}, ...
58
59 -- "not", "not", "not", "true" ==> {op: "not", {op:"not", {op: "not", "true"}}}
60 gen_unoptbl = (...) ->
61   args = {...}
62   val = remove args
63   t = {op:remove(args), label:"exp", val}
64
65   insert args, t
66
67   #args < 2 and (t.op and t or val) or gen_unoptbl unpack args
68
69 gen_exp = (next, pat) -> V(next) * ast(V'Space' * pat * V'Space' * V(next)) / gen_binoptbl
70
71 gen_tblaccess = (a, ...) -> #{...} < 1 and a or {label: "tableaccess", (type(a) == "string" and a\
72   gsub("\'", "'") or a), gen_tblaccess ...}
73
74 -- parse(Funcbody) ==> {...}, {...}, {...} constantly make three tables
75 -- normalize_funcbody = (...) ->
76 --   body = {...}
77 --   args = remove body, 1
78 --   cont = remove body
79
80 -- if cont.label == "return"
81 --   args, body, cont

```

```

81  -- else
82  -- insert(body, cont)
83  -- args, body
84
85
86  llix = P{
87  opt(P'#' * ast(1 - P'\n') * P'\n') * V'Space' * CtV'Chunk' * V'Space' * -P(1)
88  Keywords: keywords 'and', 'break', 'do', 'else', 'elseif', 'end', 'false', 'for',
89  'function', 'if', 'in', 'local', 'nil', 'not', 'or', 'repeat', 'return', 'then', 'true', 'until',
90  'while', 'try', 'catch'
91
92  Chunk: ast(V'Space' * V'Stat' * opt(V'Space' * P';')) * opt(V'Space' * V'Laststat' * opt(V'Space'
93  * P';'))
94  Block: V'Chunk'
95  Space: ast(locale.space + V'Comment')
96  Comment:
97  (P'--' * V'Longstring' +
98  P'--' * ast(P(1) - P'\n') * (P'\n' + -P(1))) /->
99
100 Number:
101 P'0x' * (locale.xdigit)^1 * -(locale.alnum + P'_') +
102 locale.digit^1 * opt(P'.' * locale.digit^1) * opt(S'eE' * locale.digit^1) * -(locale.alnum + P'_') +
103 P'.' * locale.digit^1 * opt(S'eE' * locale.digit^1) * -(locale.alnum + P'_')
104
105 Longstring:
106 C P{
107   V'open' * C(ast(P(1) - V'closeeq')) * V'close' / 2
108   open: '[' * Cg(ast(P'='), 'init') * P '[' * opt(P'\n')
109   close: ']' * C(ast(P'=')) * ']'
110   closeeq: Cmt(V'close' * Cb'init', (_, _, a, b) -> a == b)
111 }
112
113 String:
114 (((P"\"" * C(ast(P"\" * P(1) + (1 - P"\"))) * P"\")) +
115 (P"" * C(ast(P"\" * P(1) + (1 - P""))) * P"")) / (str) -> "\"#{str}\"") +
116 (V"Longstring" / (a) -> a)
117
118 Fieldsep: P',' + P';'
119 Name: (locale.alpha + P'_') * ast(locale.alnum + P'_') - V'Keywords'
120 Stat:
121 spaces(K'do', V'Block', K'end') / lbl_tbl'do' +
122 spaces(K'while', V'Exp', K'do', CtV'Block', K'end') / lbl_tbl('while', 'cond', 'body') +
123 spaces(K'repeat', CtV'Block', K'until', V'Exp') / lbl_tbl('repeat', 'body', 'cond') +

```



```

122 spaces(K'if', V'Exp', K'then', CtV'Block', (ast(spaces(K'elseif', V'Exp', K'then', CtV'Block')
    / lbl_tbl('if', 'cond', 'body', 'elsebody') / lbl_tbl'else' * V'Space') *
123 opt(K'else' * V'Space' * CtV'Block' / lbl_tbl'else' * V'Space') / ((e) -> e) / gen_nesttbl), K'
    end') / lbl_tbl('if', 'cond', 'body', 'elsebody') +
124 spaces(K'for', CV'Name', P'=', V'Exp', P',', V'Exp') * spaces(opt(V'Space' * P', ' * V'Space' *
    V'Exp') / ((e) -> e), K'do', CtV'Block', K'end') / lbl_tbl('for', 'var', 'cnt', 'to', 'step'
    , 'body') +
125 spaces(K'for', CtV'Namelist', K'in', CtV'Explist', K'do', CtV'Block', K'end') / lbl_tbl('iter',
    'namelist', 'explist', 'body') +
126 spaces(K'function', V'Funcname', V'Funcbody', K'end') / lbl_tbl('funcdef', 'name', 'args', '
    body') +
127 spaces(K'local', K'function', CV'Name', V'Funcbody', K'end') / lbl_tbl('localfuncdef', 'name',
    'args', 'body') +
128 K'local' * V'Space' * CtV'Namelist' * opt(V'Space' * P'=' * V'Space' * CtV'Explist') / lbl_tbl'
    localvarlist' +
129 spaces(CtV'Varlist', P'=', CtV'Explist') / lbl_tbl'varlist' +
130 V'Funcall' +
131 spaces(K'try', CtV'Block', K'catch', CtV'Block', K'end') / lbl_tbl('try', 'body', 'catchbody')
132
133 Laststat: K'return' * (opt(V'Space' * V'Explist')) / lbl_tbl'return' + K'break' / -> label:'break
    '
134 Namelist: CV'Name' * ast(V'Space' * P', ' * V'Space' * CV'Name')
135 Varlist: V'Var' * ast(V'Space' * P', ' * V'Space' * V'Var')
136 Value:
137 CK'nil' +
138 CK'false' +
139 CK'true' +
140 CV'Number' +
141 V'String' +
142 CP'...' +
143 V'Funcdef' +
144 V'Tableconstructor' +
145 V'Funcall' +
146 V'Var' +
147 spaces(P'(', V'Exp', P')')
148
149 Exp: V'lor'
150 lor: gen_exp 'land', CK'or'
151 land: gen_exp 'cmp', CK'and'
152 cmp: gen_exp 'or', C(P'<=' + P'>=' + P'~=' + P'==' + S'<>')
153 or: gen_exp 'xor', CP'|'
154 xor: gen_exp 'and', CP'~'
155 and: gen_exp 'shift', CP'&'
156 shift: gen_exp 'cnct', C(P'<<' + P'>>')
157 cnct: gen_exp 'term', CP'..'

```

```

158 term: gen_exp 'fact', CS'+-'
159 fact: gen_exp 'hat', C(P'//' + S'*/%')
160 hat: gen_exp 'expend', CP'^'
161 expend: ast(C((K'not') + S'~#') * V'Space') * V'Value' / gen_unoptbl + gen_exp 'Value', V'Exp'
162 Explist: V'Exp' * ast(V'Space' * P',' * V'Space' * V'Exp')
163 Index:
164   spaces(P'[, V'Exp', P']') +
165   P'.' * V'Space' * (CV'Name' / (n) -> "\"#{n}\"")
166
167 Colonfunc: P':' * V'Space' * CV'Name' * V'Space' * V'Callargs' / lbl_tbl 'colonfunc', 'func', '
   args'
168 Call: V'Callargs' + V'Colonfunc' -- * V'Space' * V'Callargs' / lbl_tbl 'colonfunc'
169 Prefix: spaces(P'(', V'Exp', P')') + CV'Name'
170 Suffix: V'Call' + V'Index'
171 Var: (V'Prefix' * ast(V'Space' * V'Suffix' * #(V'Space' * V'Suffix')) * V'Space' * V'Index' + CV'
   Name') / gen_tblaccess
172 Funcall: V'Prefix' * ast(V'Space' * V'Suffix' * #(V'Space' * V'Suffix')) / gen_tblaccess * V'
   Space' * V'Call' / lbl_tbl 'funcall'
173 Funcname: CV'Name' * ast(V'Space' * P'.' * V'Space' * CV'Name') * opt(V'Space' * P':' * V'Space'
   * CV'Name')
174
175 Callargs:
176   Ct(P'(' * V'Space' * opt(V'Explist' * V'Space') * P')' +
177   (V'Tableconstructor' + V'String'))
178
179 Funcdef: K'function' * V'Space' * V'Funcbody' * V'Space' * K'end' / lbl_tbl('anonymousfuncdef',
   'args', 'body')
180 Funcbody: spaces P'(', (opt(V'Parlist') / lbl_tbl 'args'), P')', CtV'Block'
181
182 Parlist: (V'Namelist' * opt(V'Space' * P',' * V'Space' * CP'...') + CP'...')
183 Tableconstructor: P'{' * V'Space' * (opt(V'fieldlist' * V'Space') / lbl_tbl 'constructor') * P'}'
184 fieldlist: V'Field' * ast(V'Space' * V'Fieldsep' * V'Space' * V'Field') * opt(V'Space' * V'
   Fieldsep')
185 Field:
186   Ct(spaces(P'[', CtV'Exp', P']', P'=', V'Exp')) +
187   Ct(spaces(CV'Name', P'=', V'Exp')) + V'Exp'
188 }
189
190 (msg) ->
191   tree = {llix\match msg}
192
193   if h = tree[1]
194     #tree > 1 and tree or h
195   else nil, "Failed to parse"

```

付録 B evaluator

Code B.1: llix/eval.moon

```

1 import insert, remove from table
2 _insert = insert
3
4 insert = (t, i, o) -> with t
5   unless o then _insert t, i
6   else _insert t, i, o
7
8 -- for debug
9 inspect = require"inspect"
10 iprint = (...) -> print (inspect {...})\match("^{ (.*) }$")
11 ---
12
13 type_s = (obj) -> type(obj) == "string"
14 type_t = (obj) -> type(obj) == "table"
15 is_funcall = (t) -> type_t(t) and t.label == "funcall"
16 noop = => @
17 cp_tbl = (t) -> {k, (type_t v) and (cp_tbl v) or v for k, v in pairs t}
18
19 strmguard = (str, t) ->
20   for i = 1, #t, 2
21     unless type_s(t[i]) or type(t[i + 1]) == "function"
22       error "strmguard failed"
23
24     if str\match t[i]
25       return t[i + 1]!
26
27   t.default! if t.default
28
29 strip_string = (str) ->
30   with dq = str\match "^\"(.*)\"$"
31     unless dq then dq = str\gsub("^%[(=*)%[(.*)%]1%]", "%2")
32
33 deeval_str = (x) ->
34   if type_s x
35     noop x\gsub "^(.*)", "\"%1\""
36   else x or "nil"
37

```

```

38 binop_table = {"<=", ">=", "~=", "==", "<", ">", "..",
39 "+", "-", "*", "/", "%", "^", ">>", "<<", "|", "&"}
40 binop = setmetatable {op, (load"return function(l, r) return l #{op} r end")! for op in
    *binop_table},
41 __index:
42   "///": (l, r) ->
43     if r == 0
44       -- XXX: why doesn't )error) work at repl ... ??
45       -- io.stderr\write "attempt to divide by zero\n"
46       error "attempt to divide by zero"
47     else l // r
48 __call: (op, left, right) => @[op] left, right
49
50 uniop_table = {"-", "~", "#", "not"}
51 uniop = setmetatable {op, (load"return function(e) return #{op}(e) end")! for op in *uniop_table},
52 __index: (op) -> (load"return function(e) return #{op}(e) end")!
53 __call: (op, e) => @[op] e
54
55 -- call stack
56 funstack =
57   pushcresume: (fun) => coroutine.resume (insert @, {coroutine.create fun})[#@][1]
58   stopregret: (ret) => coroutine.yield (insert @[#@], ret)[#@][1]
59   pop: => remove @
60
61 -- environment initialize
62 __ENV =
63   :_VERSION
64   arg: cp_tbl arg
65   :assert
66   bit32: cp_tbl bit32
67   :collectgarbage
68   coroutine: cp_tbl coroutine
69   debug: cp_tbl debug
70   :dofile
71   :error
72   :getmetatable
73   io: cp_tbl io
74   :ipairs
75   :load
76   :loadfile
77   :loadstring
78   math: cp_tbl math
79   :module
80   :next
81   os: cp_tbl os

```

```

82  :package
83  :print
84  :pairs
85  :pcall
86  :rawequal
87  :rawget
88  :rawset
89  :require
90  :select
91  :setmetatable
92  string: cp_tbl string
93  table: cp_tbl table
94  :tonumber
95  :tostring
96  :type
97  :unpack
98  utf8: cp_tbl utf8
99  :xpcall
100
101  __ENV.package.loaded = with __ENV
102  ._G = __ENV
103  ._ENV = __ENV
104
105  -- for mutual recursive functions
106  local *
107
108  -- tbl = {"t", "i"} ==> env["t"]["i"]
109  -- )is_dec == true) ==> env["t"], "i"
110  expand_tbl = (tbl, is_dec, env, k0, k) ->
111    if type_t tbl[2]
112      switch tbl[2].label
113        when nil
114          env._llix_tmp_tbl = env._llix_tmp_tbl and env._llix_tmp_tbl[tbl[2][1]] or env[tbl[1]][tbl[2]
115            ][1]]
116
117          expand_tbl tbl[2], is_dec, env, k0, k
118        when "exp" then eval_exp tbl[2], env, k0, (e) ->
119          tbl[2] = e
120          expand_tbl tbl, is_dec, env, k0, k
121        when "funcall" then eval_funcall tbl[2][1], tbl[2][2], env, k0, (e) ->
122          tbl[2] = remove e, 1
123          expand_tbl tbl, is_dec, env, k0, k
124      else
125        f = (e) ->
126          if tmp = env._llix_tmp_tbl then tmp[e]

```

```

126     else
127         if p = env[tbl[1]] then p[e]
128     else
129         -- XXX: why doesn't )error) work at repl ... ?????
130         -- io.stderr\write "attempt to index a nil valie (local '#{tbl[1]}')\n"
131         error "attempt to index a nil valie (local '#{tbl[1]}')"
```

```

132
133 unless is_dec
134     if type(tbl[2]) == "number" then k f tbl[2]
135     elseif m = tbl[2]\match "^\"(.*)\"$" then k f m
136     elseif m = tonumber tbl[2] then k f m
137     else eval_exp tbl[2], env, k0, (e) -> k f e
138 else k (env._llix_tmp_tbl and env._llix_tmp_tbl or env[tbl[1]]), tbl[2]
139
140
141 -- t = {x, y, z} ==> {evalued_x, evalued_y, evalued_z}
142 eval_tbl = (fields, pos = 1, env, k0, k) ->
143     unless fields[1] then k fields
144     else
145         local key, val
146         head = remove(fields, 1)
147         tblf = (val, pos) -> (key) ->
148             eval_exp val, env, k0, (x) -> eval_tbl fields, pos, env, k0, (y) ->
149                 k with y do y[key] = x
150
151     switch type head
152     when "table"
153         switch head.label
154         when not fields[1] and "funcall"
155             return eval_funcall head[1], head[2], env, k0, (t) -> k t
156         when "tableaccess", "constructor"
157             key = pos
158             val = (head.label == "tableaccess" and head or label: "constructor")
159             pos += 1
160         when nil
161             key = type_t(head[1]) and remove(head[1]) or deeval_str head[1]
162             val = head[2]
163
164     eval_exp key, env, k0, (tblf val, pos)
165 when "string"
166     key = pos
167     val = head
168     pos += 1
169
170 if val == "..." and not fields[1]
```

```

171     eval_exp key, env, k0, (key) -> eval_args env[head], env, k0, (vars) ->
172     eval_tbl fields, pos, env, k0, (y) ->
173     k with y do for i = 1, #vars do y[i + key] = vars[i]
174     else (tblf val, pos) key
175
176 eval_exp = (exp, env, k0, k) -> switch type(exp)
177 when "string" then k strmguard exp, {
178     "^%d", -> tonumber exp
179     "%.%d", -> tonumber exp
180     "^nil$", -> nil
181     "^true$", -> true
182     "^false$", -> false
183     "^[_a-zA-Z]", -> env[exp] or nil
184     "%.%.$", -> eval_args env[exp][1], env, k0, (e) -> k remove e, 1
185     default: -> strip_string exp
186 }
187 when "table" then switch exp.label
188     when "constructor"
189         exp.label = nil
190
191         eval_tbl exp, _, env, k0, k
192 when "funcall" then eval_funcall exp[1], exp[2], env, k0, (t) -> k (remove t, 1)
193 when "anonymousfuncdef" then eval_funcdef exp, env, k0, k
194 when "tableaccess" then k ({expand_tbl exp, _, env, k0, noop})[1]
195 when "exp"
196     import op from exp
197
198     if exp[2] then switch exp.op
199         when "or" then eval_exp exp[1], env, k0, (do_l) ->
200             if do_l then k do_l
201             else eval_exp exp[2], env, k0, k
202         when "and" then eval_exp exp[1], env, k0, (do_l) ->
203             if do_l then eval_exp exp[2], env, k0, k
204             else k do_l
205         else eval_exp exp[1], env, k0, (left) ->
206             eval_exp exp[2], env, k0, (right) ->
207                 k binop op, left, right
208         else eval_exp exp[1], env, k0, (exp) -> k uniop op, exp
209     else k exp
210 else k exp
211
212 -- TODO: local recursive function such as: local f = function...
213 eval_funcdef = (def, env, k0, k) ->
214     nenv = cp_tbl env
215     def.name or= ""

```

```

216
217 nenv[def.name] = (...) ->
218   gargs = {...}
219
220   if args = def.args
221     for i = 1, #args
222       unless args[i] == "..."
223         nenv[args[i]] = remove gargs, 1
224       else
225         nenv[args[i]] = cp_tbl gargs
226       break
227
228   funstack\pushcresume -> eval def.body, nenv, k0
229   ret = funstack\pop!
230
231   ret[2] and unpack ret[2] or nil
232
233   k nenv[def.name]
234
235 eval_args = (arglist, env, k0, k) ->
236   unless arglist[1]
237     k arglist
238   else
239     head = remove arglist, 1
240     argf = -> eval_exp head, env, k0, (x) ->
241       eval_args arglist, env, k0, (y) ->
242         _insert y, 1, x
243       k y
244
245   unless arglist[1]
246     if is_funcall head
247       eval_funcall head[1], head[2], env, k0, (x) ->
248         eval_args arglist, env, k0, (y) ->
249           k with y do for i = 1, #x do _insert y, x[i]
250     elseif head == "..."
251       eval_args env[head], env, k0, (t) -> k t
252     else argf!
253   else argf!
254
255 -- TODO redefine load and require
256 -- TODO: f():g()
257 eval_funcall = (func, args, env, k0, k) ->
258   if func == "throw" then return k0.excep args[1], env
259
260   run = (args) -> (func) ->

```



```

261 -- TODO setmetatable don't work well
262 eval_args args, env, k0, (fmt_args) ->
263   -- if #fmt_args < 1
264     -- k {func _}
265   -- else
266     -- TODO: why )k) "ignore first "nil"
267   k {func unpack fmt_args}
268
269 if type_t func
270   return switch func.label
271     when "tableaccess" then expand_tbl func, _, env, k0, (func) ->
272       ((args) -> (run args) (env[func] and env[func] or func)) with args
273       if .label == "colonfunc"
274         s = func
275         func = func[.func]
276         args = .args or {}
277         _insert args, 1, s
278     when "anonymousfuncdef" then eval_funcdef func, env, k0, run args
279     when "funcall" then eval_exp func, env, k0, (f) -> (run args) f
280
281 ((args) -> (run args) (env[func] and env[func] or func)) with args
282 if .label == "colonfunc"
283   s = func
284
285   if (type_s func) and (func\match"^\\"" or func\match"%[=*%[")
286     func = string[.func]
287   else func = env[func][.func]
288
289   args = .args or {}
290   _insert args, 1, s
291
292 -- insert all the elements which is ealed in body to ret
293 eval_return = (body, ret = {}, env, k0, k) ->
294   unless body[1]
295     if funstack[1] then k funstack\stopregret ret
296     else k ret
297   else
298     body = cp_tbl body
299     head = remove body, 1
300
301   if not body[1] and is_funcall head
302     eval_funcall head[1], head[2], env, k0, (t) ->
303       for i in *t
304         _insert ret, i
305     eval_return body, ret, env, k0, k

```

```

306     else eval_exp head, env, k0, (x) -> eval_return body, insert(ret, x), env, k0, k
307
308 -- bind one of the element in right corresponding to the name in the left to regtbl
309 -- eval_varlist {a, b, c, ...}, {"a", "b", "c", ..}, regtbl,...
310 -- ==> regtbl = a: eval_a, b: eval_b, c: eval_c
311 eval_varlist = (left, right = ["" for _ = 1, #left], regtbl, env, k0, k) ->
312   f = (t) -> eval_varself left, env, k0, (varnames) ->
313     for i = 1, #varnames do switch type varnames[i]
314       when "string"
315         if (env != regtbl) and rawget env, varnames[i]
316           env[varnames[i]] = t[i]
317         else regtbl[varnames[i]] = t[i]
318       when "table" then varnames[i][1][varnames[i][2]] = t[i]
319
320   k if not right[2] and is_funcall regtbl[1]
321     eval_funcall right[1][1], right[1][2], env, k0, f
322   else eval_args right, env, k0, f
323
324 -- {"t", "1", label: "tableaccess"}, "k", ... ==> {{{}, 1}, "k", ...}
325 eval_varself = (varnames, env, k0, k) ->
326   unless varnames[1] then k varnames
327   else
328     var = remove varnames, 1
329     switch type var
330       when "string"
331         eval_varself varnames, env, k0, (v) ->
332           k insert v, 1, var
333       when "table" then switch var.label
334         when "tableaccess" then expand_tbl var, true, env, k0, (t, key) ->
335           eval_varself varnames, env, k0, (v) ->
336             eval_exp key, env, k0, (ke) ->
337               k insert v, 1, {t, ke}
338         else eval_varself varnames, env, k0, (v) ->
339           k insert v, 1, var
340       else eval_varself varnames, env, k0, (v) ->
341         k insert v, 1, var
342
343 -- k0 ... table(excep(try-catch), loop(while/for/repeat))
344 eval_body = (body, env, k0, k) -> switch body.label
345   when "try"
346     k1 = loop: k0, excep: (args, env) ->
347       eval_exp args, env, k0, (t) ->
348         env._ERR = t
349       eval body.catchbody, env, k0, noop
350   k eval body.body, env, k1, (e) ->

```

```

351     for k, v in pairs e do env[k] = v if env[k]
352 when "do" then k eval body, (cp_tbl env), k0, (e) ->
353     for k, v in pairs e do env[k] = v if env[k]
354 when "return" then eval_return body, _, env, k0, k
355 when "break" then k0.loop!
356 when "varlist" then eval_varlist body[1], body[2], __ENV, env, k0, k
357 when "localvarlist" then eval_varlist body[1], _, env, env, k0, ->
358     eval_varlist body[1], body[2], env, env, k0, k
359 when "funcall" then eval_funcall body[1], body[2], env, k0, k
360 when "tableaccess" then expand_tbl body, _, env, k0, noop
361 when "funcdef" then k eval_funcdef body, env, k0, (f) -> __ENV[body.name] = f
362 when "localfuncdef" then k eval_funcdef body, env, k0, (f) -> env[body.name] = f
363 when "while"
364     whilef = (env) -> eval_exp body.cond, env, k0, (cond) ->
365     cond and (eval body.body, env, {loop: k, excep: k0.excep}, ((env) -> whilef(env))) or k!
366     whilef env
367 when "repeat"
368     repf = (env) -> eval body.body, env, {loop: k, excep: k0.excep}, (env) ->
369     eval_exp body.cond, env, k0, (cond) -> if cond then k! else repf env
370     repf env
371 when "for"
372     import var, cnt, to, step, body from body
373
374     eval_exp cnt, env, k0, (cnt) ->
375     env[var] = cnt
376     step or= 1
377
378     eval_exp step, env, k0, (step) -> eval_exp to, env, k0, (forend) ->
379     forf = (e1) ->
380     unless e1[var] > forend
381     eval body, e1, {loop: k, excep: k0.excep}, (e2) ->
382     cnt += step
383     e2[var] = cnt
384     for k, v in pairs e2 do env[k] = v if env[k]
385     forf e2
386     else k!
387     forf env
388 when "iter"
389     init = {}
390     import namelist, explist, body from body
391
392     eval_varlist {"_f", "_s", "_var"}, explist, init, env, k0, ->
393     import _f, _s, _var from init
394
395     -- TODO: update environment every loop, also iter

```

```
396 -- XXX: DON'T update explist
397 iterf = (_var) -> (env) ->
398   eval_funcall _f, {_s, deeval_str _var}, env, k0, (res) ->
399   eval_varlist namelist, [deeval_str x for x in *res], env, env, k0, ->
400     if _var = env[namelist[1]]
401       eval body, env, {loop: k, excep: k0.excep, fun: k0.fun}, iterf _var
402     else k!
403
404   (iterf _var) env
405 when "if"
406   import cond, body, elsebody from body
407
408   eval_exp cond, env, k0, (cond) ->
409     if cond then eval body, env, k0, k
410     elseif elsebody then eval (elsebody[1].label == "if" and elsebody or elsebody[1]), env, k0, k
411     else k!
412
413 kinit =
414   loop: -> error "not in loop"
415   excep: -> error "call throw out of try-catch"
416
417 eval = (syntaxtree, env = {}, k0 = (cp_tbl kinit), k = noop) ->
418   unless syntaxtree[1]
419     k env
420   else
421     syntaxtree = cp_tbl syntaxtree
422     env = setmetatable (cp_tbl env), __index: __ENV, __mode: 'kv'
423     eval_body remove(syntaxtree, 1), env, k0, -> eval syntaxtree, env, k0, k
424
425 eval
```

付録 C main

Code C.1: llix/llix

```
1 #!/usr/bin/env moon
2
3 -- getopt = require 'alt_getopt'
4 parse = require "parse"
5 eval = require "eval"
6
7 lazy_gc_stop = (...) =>
8   collectgarbage "stop"
9   with {@ ...}
10     collectgarbage "restart"
11
12 -- read file and run
13 if fn = arg[1]
14   fileread = (f1) ->
15     fh = assert io.open f1
16     with fh\read '*a'
17       fh\close!
18
19   t, err = parse "do #{fileread fn} end"
20   unless t then error "#{err} #{fn}"
21
22   cont = lazy_gc_stop pcall, eval, t
23   if cont[1] == false then error cont[2]
24
25   os.exit!
26
27 L = require 'linenoise'
28 inspect = require 'inspect'
29 iprint = (...) -> print (inspect {...})\match("^{ (.*) }$")
30 import remove, insert, concat from table
31
32 -- add candidates for completion
33 candidates = (line, env) ->
34   i1 = line\find '[.\\%w_]+$'
35
36   unless i1 then return
```

```

38 front = line\sub 1, i1 - 1
39 partial = line\sub i1
40 with res = {}
41   prefix, last = partial\match '(.-)([^\.\*]*)$'
42
43   if #prefix > 0 then for w in prefix\sub(1, -2)\gmatch '[^\.\*]+'
44     env = env[w]
45     unless env then return
46
47   prefix = front .. prefix
48   append_candidates = (env) ->
49     for k in pairs env do if (last == '') or k\sub(1, #last) == last
50       insert(res, prefix..k)
51
52   if type(env) == 'table' then append_candidates env
53
54   with mt = getmetatable env do if mt and type(.__index) == 'table'
55     append_candidates .__index
56
57 vars = {}
58 completion_handler = (env) -> (c, s) ->
59   if cc = candidates s, env
60     for name in *cc do L.addcompletion c, name
61   for k in *vars
62     L.addcompletion c, k
63
64 -- parse and eval
65 parseval = (obj) ->
66   collectgarbage "stop"
67
68   if type(obj) == "table"
69     ok, cont = pcall eval, obj
70     if ok
71       not obj.quiet and iprint cont._llix_tmp
72       eval parse"_llix_tmp = nil"
73     else print"failed to parse"
74   else
75     tree = parse obj
76     ok, cont = pcall eval, tree
77
78     unless ok then print cont
79     else
80       if tree[1].label == "varlist" then vars = tree[1][1]
81
82   collectgarbage "restart"

```

```
83
84 ---- repl body
85 histfile = os.getenv"HOME" .. "/.llix_history"
86 block = {}
87 prompt =
88   p: ">"
89   deepen: => @p = @p\rep 2
90   reset: => @p = ">"
91
92 get_line = ->
93   with line = L.linenoise prompt.p .. " "
94     if line and line\match '%S' then L.historyadd line
95
96 L.setcompletion completion_handler(_G)
97
98 io.write "llix - Lightweight Lua Interpreter eXtended ",
99   "(MoonScript version #{(require 'moonscript.version').version})",
100   " on #{_VERSION})\n\n"
101
102 unless L.historyload histfile
103   io.stderr\write "failed to load commandline history\n"
104
105 while true
106   line = get_line!
107
108   if not line then break
109   elseif #line < 1 then continue
110
111   if t = parse line
112     t.quiet = true
113     parseval t
114   elseif tt = parse "_llix_tmp = #{line}"
115     parseval tt
116   else
117     prompt\deepen!
118     insert block, line
119
120     while line and #line > 0
121       line = get_line!
122       insert block, line
123
124     prompt\reset!
125     parseval concat block, '\n'
126     block = {}
127
```

```
128 unless L.historysave histfile
129   io.stderr\write "failed to save commandline history\n"
```