

アンダースタンディング・コンピューテーション 第2章  
プログラム意味論

岡本 吉央  
okamotoy@uec.ac.jp

電気通信大学

2019年5月31日

最終更新：2019年5月31日 17:41

- 2 プログラム意味論
- 3 有限オートマトン
- 4 プッシュダウン・オートマトン
- 5 チューリング機械
- 6 ラムダ計算
- 7 万能性
- 8 決定可能性
- 9 抽象解釈／静的意味論

(5月)

- ① プログラムの構文論と意味論
- ② 操作的意味論：スモールステップ意味論
- ③ 個人プロジェクト案の例

### 構文論 (syntax)

プログラムがどのように見えるかを記述

構文論 (文法) は第4章で扱う

### 意味論 (semantics)

プログラムが何を意味するかを記述

自然言語にも、構文論と意味論はある

- ▶ 操作的意味論 (operational semantics)
  - ▶ スモールステップ意味論
  - ▶ ビッグステップ意味論
- ▶ 表示の意味論 (denotational semantics)
- ▶ 公理の意味論 (axiomatic semantics)

注：他にも意味論はある (ありえる)

### ここからの話

時間の都合上、スモールステップ意味論に限定

- ▶ 教科書では、ビッグステップ意味論と表示の意味論も扱う

- ▶ プログラミング言語の意味にあいまいさのない仕様を与えること
- ▶ 言語の特性，プログラムの特性を証明すること
- ▶ 1つの言語におけるプログラム間の等価性を証明すること
- ▶ プログラムを安全に変換する方法を見つけること
- ▶ など

- ① プログラムの構文論と意味論
- ② 操作的意味論：スモールステップ意味論
- ③ 個人プロジェクト案の例

## 次の機能を持つプログラミング言語を考える

$a + b$	2つの数値 $a, b$ を足す
$a * b$	2つの数値 $a, b$ を掛ける
$a < b$	2つの数値 $a, b$ の大小を比較する
$x = a$	変数 $x$ に $a$ を代入する
$A; B$	式 $A, B$ を続けて実行する
$\text{if } (A) \{ B \} \text{ else } \{ C \}$	条件分岐を行う
$\text{while } (A) B$	反復を行う



## 抽象機械 (abstract machine)

プログラムを実行する抽象的な装置 (理想的なコンピュータ)

スモールステップ意味論では

- ▶ 構文を小さなステップで繰り返し簡約
- ▶ それによって、プログラムを評価

ステップを経るたびに、プログラムはそれが意味するものへ近づく

SIMPLE において、足し算「 $a + b$ 」は次のように簡約される

- 1  $a$  が簡約できるとき、 $a$  を簡約する
- 2  $a$  が簡約できず、 $b$  が簡約できるとき、 $b$  を簡約する
- 3  $a$  も  $b$  も簡約できないとき、 $a + b$  に簡約する

例：

$$3 + 4 \rightsquigarrow 7$$

$$2 + 8 \rightsquigarrow 10$$

$$(3 + 4) + (2 + 8) \rightsquigarrow 7 + (2 + 8)$$

$$\rightsquigarrow 7 + 10$$

$$\rightsquigarrow 17$$

Ruby で実行した様子

```
>> e = Add.new(Add.new(Number.new(3),  
                      Number.new(4)),  
              Add.new(Number.new(2),  
                      Number.new(8)))
```

```
=> <<3 + 4 + 2 + 8>>
```

```
>> Machine.new(e).run
```

```
3 + 4 + 2 + 8
```

```
7 + 2 + 8
```

```
7 + 10
```

```
17
```

```
=> nil
```

## 形式的な書き方

$e_1$  が  $e'_1$  に簡約できるとき、 $e_1 + e_2$  は  $e'_1 + e_2$  に簡約される

$$\frac{\langle e_1, \sigma \rangle \rightsquigarrow_e e'_1}{\langle e_1 + e_2, \sigma \rangle \rightsquigarrow_e e'_1 + e_2}$$

$v_1$  は簡約できないとする

$e_2$  が  $e'_2$  に簡約できるとき、 $v_1 + e_2$  は  $v_1 + e'_2$  に簡約される

$$\frac{\langle e_2, \sigma \rangle \rightsquigarrow_e e'_2}{\langle v_1 + e_2, \sigma \rangle \rightsquigarrow_e v_1 + e'_2}$$

$n_1, n_2$  は数であり、 $n = n_1 + n_2$  を満たすとする

$n_1 + n_2$  は  $n$  に簡約される

$$\frac{}{\langle n_1 + n_2, \sigma \rangle \rightsquigarrow_e n} \text{ if } n = n_1 + n_2$$

掛け算と大小比較も，足し算と同様に簡約を行うことで評価する

$$(3 * (2 + 1)) < (2 * 4) \rightsquigarrow (3 * 3) < (2 * 4)$$

$$\rightsquigarrow 9 < (2 * 4)$$

$$\rightsquigarrow 9 < 8$$

$$\rightsquigarrow \text{false}$$

Ruby で実行した様子

```
>> e = LessThan.new(Multiply.new(Number.new(3),
                                Add.new(Number.new(2),
                                         Number.new(1))),
                    Multiply.new(Number.new(2),
                                Number.new(4)))

=> <<3 * 2 + 1 < 2 * 4>>

>> Machine.new(e).run
3 * 2 + 1 < 2 * 4
3 * 3 < 2 * 4
9 < 2 * 4
9 < 8
false
=> nil
```

変数を使うために「環境 (environment)」を用いる

- ▶ 環境は、変数とその値を表として持っている (つまり, 写像)

例: `x : 2, y : false`

SIMPLE において, 変数は次のように簡約される

- 1 変数  $x$  の値が環境で与えられているとき,  $x$  をその値に簡約する

例:  $x : 2, y : 4$  のとき

$$\begin{aligned}x * y &\rightsquigarrow 2 * y \\ &\rightsquigarrow 2 * 4 \\ &\rightsquigarrow 8\end{aligned}$$

## Ruby で実行した例

```
>> exp = Multiply.new(Variable.new(:x), Variable.new(:y))
=> <<x * y>>
>> env = { x: Number.new(2), y: Number.new(4) }
=> {:x=><<2>>, :y=><<4>>}
>> Machine.new(exp, env).run
x * y
2 * y
2 * 4
8
=> nil
```



### 式と文の違い

- ▶ 式 (expression) : 評価されると別の式を生成する (1 + 2  $\rightsquigarrow$  3)
- ▶ 文 (statement) : 評価されると新たな環境を生成する

### SIMPLE における文

- ▶ do-nothing 文 : 何もしない文 (最も単純な文)
- ▶ 代入文
- ▶ シーケンス文
- ▶ 条件文 (if-else 文)
- ▶ 反復文 (while 文)

スモールステップ意味論で, do-nothing 文は, 簡約できない唯一の文

SIMPLE において, 代入文  $x = a$  は次のように簡約される

- 1 a が簡約できるとき, a を簡約する
- 2 a が簡約できないとき,  $x : a$  となるように環境を変え, 代入文  $x = a$  を do-nothing 文に簡約する

例 :

$$\begin{aligned} x = 2 + 3, \{ \} &\rightsquigarrow x = 5, \{ \} \\ &\rightsquigarrow \text{do-nothing}, \{x : 5\} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} x = x * 3, \{x : 4\} &\rightsquigarrow x = 4 * 3, \{x : 4\} \\ &\rightsquigarrow x = 12, \{x : 4\} \\ &\rightsquigarrow \text{do-nothing}, \{x : 12\} \end{aligned}$$

Ruby で実行した例 (このように実行させるために, コードは修正した)

```
>> stmt = Assign.new(Variable.new(:x),  
                      Multiply.new(Variable.new(:x),  
                                   Number.new(3)))  
  
=> <<x = x * 3>>  
  
>> env = { x: Number.new(4) }  
=> {:x=><<4>>}  
  
>> Machine.new(stmt, env).run  
x = x * 3, {:x=><<4>>}  
x = 4 * 3, {:x=><<4>>}  
x = 12, {:x=><<4>>}  
do-nothing, {:x=><<12>>}  
=> nil
```

シーケンス文「A;B」は A の実行に続いて B を実行する

SIMPLE において、シーケンス文 A;B は次のように簡約される

- 1 A が簡約できるとき、A を簡約する
- 2 A が簡約できないとき (つまり、do-nothing であるとき)  
A;B を B に簡約する

例 :

$$\begin{aligned}
 x = x + 3; x = x + x, \{x : 2\} &\rightsquigarrow x = 2 + 3; x = x + x, \{x : 2\} \\
 &\rightsquigarrow x = 5; x = x + x, \{x : 2\} \\
 &\rightsquigarrow \text{do-nothing}; x = x + x, \{x : 5\} \\
 &\rightsquigarrow x = x + x, \{x : 5\} \\
 &\rightsquigarrow x = 5 + x, \{x : 5\} \\
 &\rightsquigarrow x = 5 + 5, \{x : 5\} \\
 &\rightsquigarrow x = 10, \{x : 5\} \\
 &\rightsquigarrow \text{do-nothing}, \{x : 10\}
 \end{aligned}$$

## SIMPLE における文 : シーケンス文 (2)

```
>> stmt = Sequence.new(Assign.new(Variable.new(:x),
                                   Add.new(Variable.new(:x),
                                           Number.new(3))),
                        Assign.new(Variable.new(:x),
                                   Add.new(Variable.new(:x),
                                           Variable.new(:x))))

=> <<x = x + 3; x = x + x>>
>> env = { x: Number.new(2) }
=> {:x=><<2>>}
>> Machine.new(stmt, env).run
x = x + 3; x = x + x, {:x=><<2>>}
x = 2 + 3; x = x + x, {:x=><<2>>}
x = 5; x = x + x, {:x=><<2>>}
do-nothing; x = x + x, {:x=><<5>>}
x = x + x, {:x=><<5>>}
x = 5 + x, {:x=><<5>>}
x = 5 + 5, {:x=><<5>>}
x = 10, {:x=><<5>>}
do-nothing, {:x=><<10>>}
=> nil
```

## 条件文 `if (A) B else C` の簡約

- 1 A が簡約できるとき, A を簡約する
- 2 A が `true` であるとき, この文を B に簡約する
- 3 A が `false` であるとき, この文を C に簡約する

```
if (2 + 3 < 4) 5 else 7  ⇔  if (5 < 4) 5 else 7
                        ⇔  if (false) 5 else 7
                        ⇔  7
```

```
>> stmt = If.new(LessThan.new(Add.new(Number.new(2),
                                Number.new(3)),
                                Number.new(4)),
                Number.new(5), Number.new(7))
=> <<if (2 + 3 < 4) { 5 } else { 7 }>>
>> Machine.new(stmt).run
if (2 + 3 < 4) { 5 } else { 7 },
if (5 < 4) { 5 } else { 7 },
if (false) { 5 } else { 7 },
7,
=> nil
```

## 反復文 while (A) B の簡約

if (A) { B; while (A) B } else do-nothing に簡約

```
while (x < 3) x = x + 2, {x : 2}
```

```
↪ if (x < 3) {x = x + 2; while (x < 3) x = x + 2 } else do-nothing,
   {x : 2}
```

```
↪ if (2 < 3) {x = x + 2; while (x < 3) x = x + 2 } else do-nothing,
   {x : 2}
```

```
↪ if (true) {x = x + 2; while (x < 3) x = x + 2 } else do-nothing,
   {x : 2}
```

```
↪ x = x + 2; while (x < 3) x = x + 2, {x : 2}
```

```
↪ x = 2 + 2; while (x < 3) x = x + 2, {x : 2}
```

```
↪ x = 4; while (x < 3) x = x + 2, {x : 2}
```



## 反復文 while (A) B の簡約

if (A) { B; while (A) B } else do-nothing に簡約

続き

↪ do-nothing; while (x < 3) x = x + 2, {x : 4}

↪ while (x < 3) x = x + 2, {x : 4}

↪ if (x < 3) {x = x + 2; while (x < 3) x = x + 2} else do-nothing,  
{x : 4}

↪ if (4 < 3) {x = x + 2; while (x < 3) x = x + 2} else do-nothing,  
{x : 4}

↪ if (false) {x = x + 2; while (x < 3) x = x + 2} else do-nothing,  
{x : 4}

↪ do-nothing, {x : 4}

## SIMPLE における文 : 反復文 (2)

```
>> stmt = While.new(LessThan.new(Variable.new(:x), Number.new(3)),
                    Assign.new(Variable.new(:x),
                               Add.new(Variable.new(:x), Number.new(2))))
=> <<while (x < 3) { x = x + 2 }>>
>> env = { x: Number.new(2) }
=> {:x=><<2>>}
>> Machine.new(stmt, env).run
while (x < 3) { x = x + 2 }, {:x=><<2>>}
if (x < 3) { x = x + 2; while (x < 3) { x = x + 2 } } else { do-nothing },
if (2 < 3) { x = x + 2; while (x < 3) { x = x + 2 } } else { do-nothing },
if (true) { x = x + 2; while (x < 3) { x = x + 2 } } else { do-nothing },
x = x + 2; while (x < 3) { x = x + 2 }, {:x=><<2>>}
x = 2 + 2; while (x < 3) { x = x + 2 }, {:x=><<2>>}
x = 4; while (x < 3) { x = x + 2 }, {:x=><<2>>}
do-nothing; while (x < 3) { x = x + 2 }, {:x=><<4>>}
while (x < 3) { x = x + 2 }, {:x=><<4>>}
if (x < 3) { x = x + 2; while (x < 3) { x = x + 2 } } else { do-nothing },
if (4 < 3) { x = x + 2; while (x < 3) { x = x + 2 } } else { do-nothing },
if (false) { x = x + 2; while (x < 3) { x = x + 2 } } else { do-nothing },
do-nothing, {:x=><<4>>}
=> nil
```

- ① プログラムの構文論と意味論
- ② 操作的意味論：スモールステップ意味論
- ③ 個人プロジェクト案の例

- ▶ 加算, 乗算, 大小比較の適用順序をカッコを使って正しく表示するために, `to_s`, `inspect` の実装を修正する
- ▶ 減算, 除算, 「`<`」以外の不等号, 論理演算 (AND, OR, NOT) の機能を SIMPLE に追加するために, それらの操作的意味論を考えて, 実装する
- ▶ `treetop` を使って, パーサの実装を完成させる
  - ▶ そのために, まず SIMPLE の文法を定義する
- ▶ SIMPLE から Ruby 以外のプログラミング言語へのコンパイラを作る