

# PRG1 (8): class/object/trait の拡張

## 例題：正規表現とその周辺

脇田建

---

2018.11.2



# 正規表現

---

- ❖ 授業で学ぶもの

- ❖  $r ::=$

$\varepsilon$

$c$

$r_1 r_2$

$r_1 \mid r_2$

$r^*$

- ❖ Scalaで使える正規表現

- ❖  $r ::=$  標準的RE (左のもの)

$[abcdef]$

$[a-z] [a-zA-Z] [0-9]$

$[\wedge \backslash t]$

$r? r+ r\{3\} r\{3,\} r\{3, 5\}$

$\backslash d \backslash s \backslash w$

$(r) (?:r)$

$\backslash 1$



# 正規表現

正規表現	意味	正規表現	意味
[abcde]	a   b   c   d   e	r{3} r{3,} r{3,5}	3 ≤ n ≤ 5回の繰り返し
[a-zA-Z0-9]	1文字の (アルファベットあるいは数字)	\d \s \w	digits white spaces words
[^a-zA-Z] [^ \t]	アルファベット以外 空白以外	(r) (?:r)	番号づけしたグループ 番号づけしないグループ
r? r+	rが高々ひとつ r r*	(\w+)\1\1	番号で参照された文字列



# Scalaにおける正規表現の使用例

---

❖ `project lx08`  
`runMain re.Example`



# 正規表現の処理方法

---

- ❖ 大学では DFA に変換する方法を学ぶが。。。
  - ❖ 正規表現  $\Rightarrow$  NFA  $\Rightarrow$   $\epsilon$ 閉包展開  $\Rightarrow$  Kleene 閉包展開  $\Rightarrow$  DFA
  - ❖ DFAの計算量は入力文字列長 $n$ について線形
- ❖ 巷に溢れる正規表現ライブラリは、NFAを用いたものが多い。
  - ❖ 計算量は入力文字列長さについて指数オーダー
  - ❖ `1x08/src/rebenchmark.{scala, py}`



# $a^?ka^k$

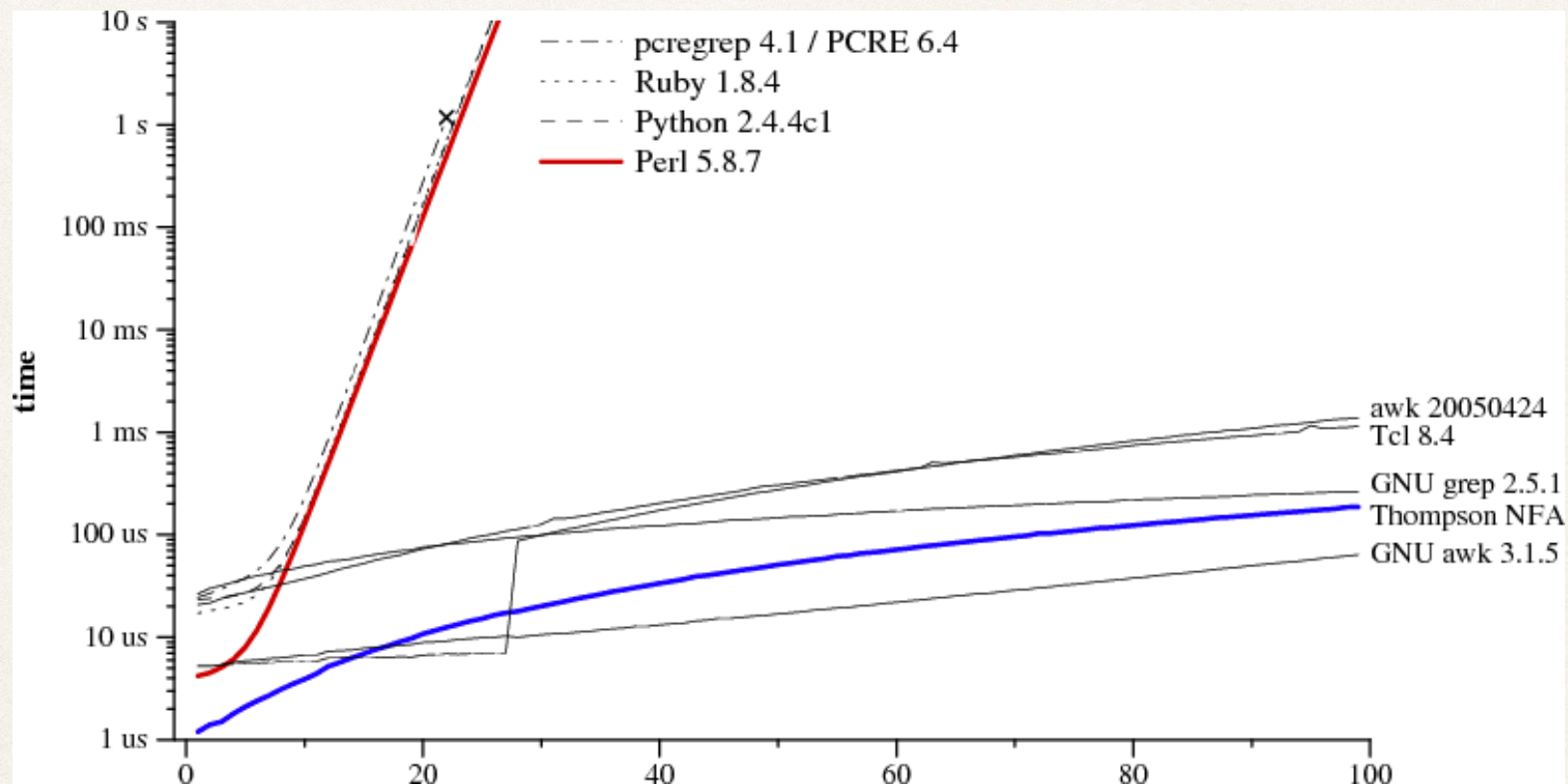
❖ 例: 正規表現 ( $a^?a^?a^?a^?aaaaa$ ) vs 文字列( $aaaaaa$ )

	26	27	28	29
Scala (JVM)	1.22	2.84	5.15	12.25
Python3 (PCRE / Perl)	3.51	7.14	14.60	



# さまざまな RE ライブラリの性能

## (対数スケールに注意)



regular expression and text size  $n$

$a^n a^n$  matching  $a^n$

<https://swtch.com/~rsc/regexp/regexp1.html>



# 仮想機械を用いた正規表現エンジン

---

- ❖ 正規表現処理のための専用の仮想機械を用意し、与えられた正規表現を仮想機械の命令列に変換した上で仮想機械を実行することで、さまざまな正規表現処理が実行できる。
- ❖ 正規表現仮想機械が提供する 4 つの命令
  - ❖ **char**  $c$ : 文字  $c$  を受理。次の文字を見に行く
  - ❖ **jump**  $x$ :  $x$  番目の命令に移動する
  - ❖ **split**  $x, y$ : 並列実行。 $x$  番目の命令から始まる命令列の実行系と  $y$  番目の命令から始まる命令列の実行系を並行動作させる（並列実行も可能だが普通はやらない。（論理的）並行  $\neq$  (実時間的)並列）
  - ❖ **match**: 受理する



仮想機械の動作: 入力文字列 aab

- ❖ 0: char a
  - 1: split 0, 2
  - 2: char b
  - 3: split 2, 4
  - 4: match
- ❖ 0番命令から開始: aを読み込む

[illegible]



# 仮想機械の動作: 入力文字列 aab

- ❖ 0: char a  
**1: split 0, 2**  
2: char b  
3: split 2, 4  
4: match

- ❖ **split** 0, 2命令なので  
2番命令から始まるT2を生成。  
T2は出待ち。

スレッド	pc: 命令	sp (文字列参照)
T1	0: char a	<b>a</b> ab
<b>T1</b>	1: split 0, 2	a <b>a</b> b
T2	2: char b	a <b>a</b> b



# 仮想機械の動作: 入力文字列 aab

- ❖ **0: char a**  
1: split 0, 2  
2: char b  
3: split 2, 4  
4: match

- ❖ T1はaを読み込む

スレッド	pc: 命令	sp (文字列参照)
T1	0: char a	<b>a</b> ab
T1	1: split 0, 2	a <b>a</b> b
<b>T1</b>	0: char a	a <b>a</b> b
T2	2: char b	a <b>a</b> b



# 仮想機械の動作: 入力文字列 aab

- ❖ 0: char a  
**1: split 0, 2**  
2: char b  
3: split 2, 4  
4: match

- ❖ split命令なので2番命令  
から始まるT3を生成。  
T3は出待ち。

スレッド	pc: 命令	sp (文字列参照)
T1	0: char a	<b>a</b> ab
T1	1: split 0, 2	a <b>a</b> b
T1	0: char a	a <b>a</b> b
<b>T1</b>	1: split 0, 2	a <b>a</b> b
T2	2: char b	a <b>a</b> b



# 仮想機械の動作: 入力文字列 aab

❖ **0: char a**

1: split 0, 2

2: char b

3: split 2, 4

4: match

❖ T1はaを読み

込めず**死亡**。

出待ちのT2が動き始める

スレッド	pc: 命令	sp (文字列参照)
T1	0: char a	<b>a</b> ab
T1	1: split 0, 2	a <b>a</b> b
T1	0: char a	a <b>a</b> b
T1	1: split 0, 2	a <b>a</b> b
<b>T1</b>	0: char a	aa <b>b</b>
T2	2: char b	aa <b>b</b>
T3	2: char b	aa <b>b</b>



# 仮想機械の動作: 入力文字列 aab

- ❖ 0: char a  
1: split 0, 2  
**2: char b**  
3: split 2, 4  
4: match
- ❖ T2はbを読み  
込めず**即死**。  
出待ちのT3が動き始める

スレッド	pc: 命令	sp (文字列参照)
T1	0: char a	<b>a</b> ab
T1	1: split 0, 2	a <b>a</b> b
T1	0: char a	a <b>a</b> b
T1	1: split 0, 2	a <b>a</b> b
T1	0: char a	aa <b>b</b>
<b>T2</b>	2: char b	aa <b>b</b>
T3	2: char b	aa <b>b</b>



# 仮想機械の動作: 入力文字列 aab

- ❖ 0: char a  
1: split 0, 2  
**2: char b**  
3: split 2, 4  
4: match

- ❖ T3はbを読み込む

スレッド	pc: 命令	sp (文字列参照)
T1	0: char a	<b>a</b> ab
T1	1: split 0, 2	a <b>a</b> b
T1	0: char a	aa <b>a</b> b
T1	1: split 0, 2	aaa <b>a</b> b
T1	0: char a	aaaa <b>a</b> b
T2	2: char b	aaa <b>b</b>
<b>T3</b>	2: char b	aaa <b>b</b>



# 仮想機械の動作: 入力文字列 aab

- ❖ 0: char a  
1: split 0, 2  
2: char b  
**3: split 2, 4**  
4: match

- ❖ 4番命令から始まる  
T4を生成。T4は  
出待ち。

スレッド	pc: 命令	sp (文字列参照)
T1	0: char a	<b>a</b> ab
T1	1: split 0, 2	a <b>a</b> b
T1	0: char a	aa <b>a</b> b
T1	1: split 0, 2	aa <b>a</b> b
T1	0: char a	aaa <b>b</b>
T2	2: char b	aaa <b>b</b>
T3	2: char b	aaa <b>b</b>
<b>T3</b>	3: split 2, 4	aaa <b>b</b> <u>  </u>



# 仮想機械の動作: 入力文字列 aab

- ❖ 0: char a  
1: split 0, 2  
**2: char b**  
3: split 2, 4  
4: match

- ❖ T3はbを読み  
込めず即死。  
T4が動き始める

スレッド	pc: 命令	sp (文字列参照)
T1	0: char a	<b>a</b> ab
T1	1: split 0, 2	a <b>a</b> b
T1	0: char a	a <b>a</b> b
T1	1: split 0, 2	a <b>a</b> b
T1	0: char a	aa <b>b</b>
T2	2: char b	aa <b>b</b>
T3	2: char b	aa <b>b</b>
T3	3: split 2, 4	aab_
<b>T3</b>	2: char b	aab_
T4	4: match	aab_



# 仮想機械の動作: 入力文字列 aab

- ❖ 0: char a  
1: split 0, 2  
2: char b  
3: split 2, 4  
**4: match**
- ❖ match命令  
なので受理！

スレッド	pc: 命令	sp (文字列参照)
T1	0: char a	<b>a</b> ab
T1	1: split 0, 2	a <b>a</b> b
T1	0: char a	a <b>a</b> b
T1	1: split 0, 2	a <b>a</b> b
T1	0: char a	aa <b>b</b>
T2	2: char b	aa <b>b</b>
T3	2: char b	aa <b>b</b>
T3	3: split 2, 4	aab <u>  </u>
T3	2: char b	aab <u>  </u>
<b>T4</b>	4: match	aab <u>  </u>



# 正規表現の命令列への変換規則 (T)

❖  $r ::= \epsilon, c, r1\ r2, r1 \mid r2, r?, r^*, r^+$

❖  $T[\epsilon] \Rightarrow \epsilon$  (空の命令列)

❖  $T[c] \Rightarrow \text{char } c$

❖  $T[r1\ r2] \Rightarrow T[r1]; T[r2]$

❖  $T[r1 \mid r2] \Rightarrow$   
 $\text{split } L1, L2$

$L1: \{ T[r1]; \text{jump } L3 \}$

$L2: T[r2]$

$L3:$

❖  $T[r?] \Rightarrow$   
 $\text{split } L1, L2$

$L1: T[r]$

$L2:$

❖  $T[r^*] \Rightarrow$   
 $L1: \text{split } L2, L3$

$L2: \{ T[r]; \text{jump } L1 \}$

$L3:$

❖  $T[r^+] \Rightarrow$   
 $L1: \{ T[r]; \text{split } L1, L2 \}$

$L2:$



# 命令列の変換例: $T[a+b+]$

---

❖  $T[a+b+]; \text{match} \Rightarrow$

❖  $T[a+]; T[b+]; \text{match} \Rightarrow$

❖ L1:  $T[a]$   
    **split** L1, L2  
L2:  $T[b+]$   
    **match**  $\Rightarrow$

❖ L1: char a  
    **split** L1, L2  
L2:  $T[b+]$   
    **match**  $\Rightarrow$

❖ L1: char a  
    **split** L1, L2  
L2: char b  
    **split** L2, L3  
L3: **match**

❖ 0: char a  
1: **split** 0, 2  
2: char b  
3: **split** 2, 4  
4: **match**



# Scalaによる実装例

---

- ❖ プロジェクト lx08

- ❖ コンパイラ：正規表現 → 仮想命令列

- ❖ 再帰的な仮想機械: RecursiveBacktrackingVM

- ❖ 逐次的な仮想機械: IterativeBacktrackingVM

- ❖ スレッド列 (threads) を用意して再帰をエミュレート

- ❖ Thompsonによる効率的な仮想機械: KenThompsonVM

- ❖ 各スレッド実行の状態が (文字のインデックス、命令) のみなことに注目：詳しくは後述



# trait の拡張 (extends)

---

- ❖ trait を拡張した case class

- ❖ trait Instruction

- case class Character(c: Char) / case class Jump(x: Int) /  
case class Split(x: Int, y: Int) / case object Match

- ❖ trait RegularExpression

- case object Empty / case class C(c: Char) /  
case class Concatenate(r1, r2) / case class Alternate(r1, r2) / case class Star(r1, r2)

- ❖ 「Emptyオブジェクトの親traitはRegularExpressionです」 「JumpクラスはInstructionの子クラスです」 「MatchオブジェクトはInstructionの子オブジェクトです」

- ❖ case class: 類似のものが複数ある場合に用いる : Character('a'), Character('b'), ..., パラメタつき

- ❖ case object: 該当する存在がひとつしかない場合に用いる : Match / Empty. パラメタがない.



# objectの拡張 (extends)

---

## ❖ src

- ❖ object Empty **extends** RegularExpression
- ❖ object RecursiveBacktrackingVM **extends** VM
- ❖ object IterativeBacktrackingVM **extends** VM
- ❖ object KenThompsonVM **extends** VM

## ❖ test

- ❖ object TooSlow **extends** Exception



# classの拡張 (extends)

---

- ❖ `trait RegularExpression {`  
    // 型だけが宣言されたメソッド：trait を extends した object/class が責任をもって定義しなくてはならない  
  
    `def _compile(label: Int): (Int, LProgram)`  
  
    // trait に定義された val/var/def はこの trait を extends した object/class に継承される。  
  
    `def compile: Program = (_compile(0)._2 ++ List(Match)).toArray`  
    `}`
- ❖ `object Empty extends RegularExpression { ... }`  
    `class C(c) extends RegularExpression { ... }`  
    `class Concatenate(r1, r2) extends RegularExpression { ... }`  
    `class Alternate(r1, r2) extends RegularExpression { ... }`  
    `class Star(r) extends RegularExpression { ... }`



# override def $f(\dots)$ { ... }

---

- ❖ 親のメソッドの定義を子が再定義するときに用いる。多くの場合は、親のメソッドをより詳細化したい場合に再定義する。

- ❖ 

```
class AnyRef {  
  def toString(): String { ... }  
}
```

- ❖ 

```
trait RegularExpression {  
  // Scala は、明示的に extends しない trait / object / class は AnyRef を extends すると見做す  
  def _compile(label: Int): (Int, LProgram)  
  
  def compile: Program = (_compile(0)._2 ++ List(Match)).toArray  
}
```

- ❖ 

```
case class C(c: Char) extends RegularExpression {  
  override def toString: String = c.toString  
  def _compile(label0: Int): (Int, LProgram) = { ... }  
}
```



# 大域脱出：try ... catch { case ... } / throw e

---

❖ **try** { 「なにかやりたい処理」 } **catch** { case ... => 例外処理 }

❖ **try**: 「なにかやりたい処理」を実行しつつ、例外に備える / **catch**: try ブロックの実行中の例外をパターンマッチで掴まえる。

❖ **object** TooSlow **extends** **Exception** : 例外としては **Exception** という特殊なクラスを **extends** したオブジェクトを利用できる。

```
❖ try {  
  for (k <- 15 to 30) {  
    val t_start = System.nanoTime()  
    benchmark(k)  
    val t = (System.nanoTime() - t_start) / 1000000000.0  
    if (t > time_limit) throw TooSlow  
    // throw文はTooSlow 例外を発生する。次の瞬間、これまでの実行は中止され、catch 構文が実行される。  
  
    println(f"$k%6d: $t%5.2fs")  
  }  
} catch { case TooSlow => println("時間かかりすぎ!") }
```



# Ken Thompson VM

---

- ❖ あるスレッドの状態: (i番目の文字、命令)
- ❖ `thread(i)`: i文字目で実行したい命令の集合
- ❖ 全状態数は “文字列の長さ \* 命令数 (= 4)”  $\rightarrow O(n)$
- ❖ for `i = 0` to `入力列.length`:
  - foreach **命令** in `threads(i)`:
    - 命令**を実行



# 参考文献

---

- ❖ Russ Cox, “Regular Expression matching can be simple and fast (but is slow in Java, Perl, PHP, Python, Ruby, ...),” (Jan 2007).  
<http://bit.ly/1Fo3RaY>
- ❖ Russ Cox, “Regular expression matching: the virtual machine approach,” (Dec. 2009).  
<http://bit.ly/2f0kRSO>



# 本日のサンプルコード

---

- ❖ `project lx08`
- ❖ `runMain re.Example` — 正規表現ライブラリの使い方
- ❖ `runMain re.Benchmark` — Scala正規表現ライブラリの性能上の問題を体感
- ❖ `testOnly re.Test` — 3種類の正規表現VM のテストと性能評価