## PRG1 (10): 正規表現とその周辺

脇田建

### 正規表現

\* 授業で学ぶもの

```
* r ::=

ε

c

r1 r2

r1 | r2

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]
 [^\t]
 r? r+ r{3} r{3,} r{3,5}
 \d\s\w
 (r) (?:r)
 \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 lx09runMain 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 => NFA => ε閉包展開 => Kleene 閉包展開 => 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
  - !x09/src/rebenchmark.{scala, py}

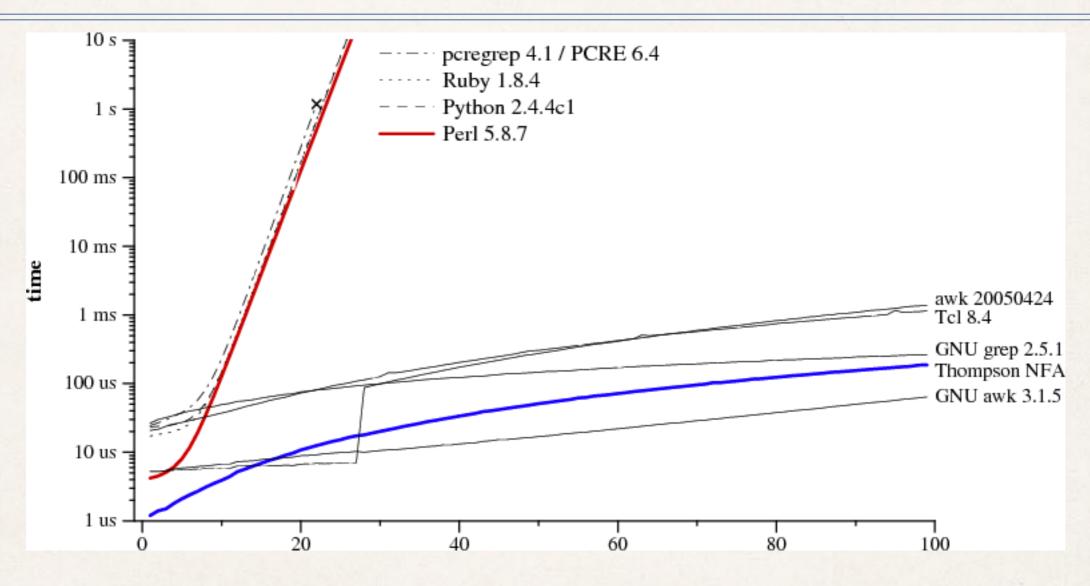
#### a?kak

\* 例: 正規表現 (a?a?a?a?a?aaaaa) vs 文字列(aaaaa)

	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。次の文字を見にいく
  - \* 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!=(実時間的)並列)

\* match: 受理する

\* 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

pc: 命令	sp (文字列参照)
0: char a	aab

\* 0: char a

1: split 0, 2

2: char b

3: split 2, 4

4: match

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
すなので		
まるT2を生反	Ž	

\* split 0, 2命令 2番命令から始 T2は出待ち。

\* 0: char a

* U: char a		РС. нр 13	3P () 1 / 1 / 1 / 1 / 1 / 1 / 1
1: split 0, 2	T1	0: char a	aab
	T1	1: split 0, 2	a <b>a</b> b
2: char b	<b>T1</b>	0: char a	a <b>a</b> b
3: split 2, 4			
4: match			
	T2	2: char b	a <b>a</b> b
* T1はaを読み込	しむ		

スレッド

\* 0: char a

1: split 0, 2

2: char b

3: split 2, 4

4: match

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
で2番命令		
を生成。		
<u> </u>		

pc: 命令

\* split命令なの から始まるT3 T3は出待ち。

\* 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	aab
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	a <b>a</b> b
T3	2: char b	aa <b>b</b>
<b>かき始める</b>		

スレッド

T1

T1

\* 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。

0: char a T1 aab 1: split 0, 2 T1 aab 0: char a T1 aab 2: char b **T2** aab T3 2: char b aab 出待ちのT3が動き始める

pc: 命令

0: char a

1: split 0, 2

sp (文字列参照)

aab

aab

スレッド

\* 0: char a

1: split 0, 2

2: char b

3: split 2, 4

4: match

0: char a T1 aab 1: split 0, 2 T1 aab 0: char a T1 aab 1: split 0, 2 T1 aab 0: char a T1 aab T2 2: char b aab \* T3はbを読み込む **T3** 2: char b aab

pc: 命令

sp (文字列参照)

\* 0: char a

1: split 0, 2

2: char b

3: split 2, 4

4: match

スレッド	pc: 命令	sp (文字列参照)
T1	0: char a	aab
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	a <b>a</b> b
まる <sub>T3</sub>	2: char b	aab
1は T3	3: split 2, 4	aab_

\* 4番命令から始 T4を生成。T4 出待ち。

\* 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

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

# 正規表現の命令列への変換規則(T)

```
* r ::= ε, c, r1 r2, r1 | r2, r?, r*, r+
* T[ε] => ε (空の命令列)
* T[c] => char c
* T[r1 r2] => T[r1]; T[r2]
* T[r1 | r2] =>
     split L1, L2
  L1: { T[r1]; jump L3 }
  L2: T[r2]
  L3:
```

```
* T[r?] =>
      split L1, L2
  L1: T[r]
  L2:
* T[r*] =>
  L1: split L2, L3
  L2: { T[r]; jump L1 }
  L3:
* T[r+] =>
  L1: { T[r]; split L1, L2 }
  L2:
```

# 命令列の変換例: T[a+b+]

```
* T[a+b+]; match =>
* T[a+]; T[b+]; match =>
* L1: T[a]
     split L1, L2
  L2: T[b+]
     match =>
* L1: char a
     split L1, L2
  L2: T[b+]
     match =>
```

```
L1: char a
split L1, L2
L2: char b
split L2, L3
L3: match
0: char a
```

1: **split** 0, 2

3: **split** 2, 4

2: char b

4: match

#### Scalaによる実装例

- \* プロジェクト 1x09
  - \* 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
  - \* Thompsonによる効率的な仮想機械:KenThompsonVM

# 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
  なくてはいけない
    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(...) { ... }

def \_compile(label0: Int): (Int, LProgram) = { ... }

・ 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
```

#### 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!") }
```

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

#### 本日のサンプルコード

- project lx09
- \* 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