

# 鬼自摸(おにづも)

## 目的

C++言語もしくはC言語による正規表現ライブラリの実現

## 条件

Borland C++でコンパイルすること(ANSI C)

無限後退はしない(再帰的に関数を使わない)

DotNetおよび類似の言語は使わない(言語仕様に正規表現が含まれてしまう)

Yet Another C-CompilerおよびLEXは使わない(これらの使用は無限後退である)

## 背景

過去にC++言語による実装を試みたが、関数に再帰の限界数(30-40程度)があるため断念(関数呼び出しのスタックオーバーフローで異常終了した)

鬼車による実装があるが、LEAL(=id.)もしくは再帰的に関数を実行していると思われる

## 計画

言語の使い方、意味論および内容が、既存のコードとは根本的に違うと思われる。

関数ポインタ(高階関数)は必要だろう。

setjmp, longjmp(浅い方への脱出しかできない)あるいは VM あるいは 中間言語(複雑性が増す?)等、幅広く検討する。

一致に失敗したときにnグラム(n>0)戻る機能“fall-back”は必須である。多段ループ?難?

多段ループを動的にインライン展開できる?⇒インタプリタなら可?⇒ハツシュをキーに関数呼び出し省力化のためスタックの自前操作が必要かもしれない⇒inline assembler?(BCCにはない)

普通(今まで通り)に書くと蹟く。革新的なアイデアを練ってから

Ajailのように少しずつ、簡単な記号(Alphabets)や簡単な量化(quantify)から始める。

## 切り株

WindowsのGraphのように小関数を繋げたり、付け替えたりする。

分岐 ([a-z]+|ABc|123) は不可能⇒あきらめる⇒全体として逐次処理のみ可能(1次元)自由度1

### pseudo code // quantify 量化1

```
[a-c1-3]*
targetStr='abc123';
int[] lambda(ptr, targetStr) {
  yield 0; // * 0-char must match!
  for(int i=0; ptr[i]!=NULL; i++) {
    if(ptr[i] in targetStr) {
      yield i; // forms rest of array[int]
    } else {
      return -1; // end of array is -1
    }
  }
}
```

### pseudo code // quantify 量化2

```
[C-R]+
targetStr='CDEFGHIJKLMNOPQR';
int[] lambda(ptr, targetStr) {
  for(int i=0; ptr[i]!=NULL; i++) {
    if(ptr[i] in targetStr) {
      yield i; // forms array[int]
    } else {
      return -1; // end of array is -1
    }
  }
}
```

### pseudo code // sequential 逐次

```
AbC
targetStr='AbC'
int[] lambda(ptr, targetStr) {
  for(int i=0; i<_tcslen(targetStr); i++) {
    if(ptr[i]==targetStr[i]) {
      // nothing to do
    } else {
      return [-1]; // not match
    }
  }
  return [_tcslen(targetStr), -1]; // match
}
```

このような小関数をたくさん並べて、  
投機的実行の分岐予測に選ばせる。オラクル