

関数から計算へ

# 繰り返しによる反復計算の定義 --- 代入による変数の更新

irb(main):003:0> **weight = 104.0**

=> 104.0

irb(main):004:0> **weight = weight-10**

=> 94.0

irb(main):005:0> **weight**

=> 94.0

irb(main):006:0> **weight = weight-10**

=> 84.0

# 繰り返しによる和の定義

```
def sum_loop(n)
  s = 0
  for i in 1..n
    s = s+i
  end
  s
end
```

sum\_loop.rb

# 条件を満たす値を探す繰り返し

```
load ("./divisible.rb")
```

```
def gd_loop(k,n)  
  while !divisible(k,n)  
    n = n-1  
  end  
  n  
end
```

gd\_loop.rb

# 再帰による反復計算の定義 --- 再帰による和の定義

```
def sum(n)
  if n >= 2
    sum(n-1) + n
  else
    1
  end
end
end
sum.rb
```

irb(main):004:0> **sum(3)**

=> 6

irb(main):005:0> **sum(10)**

=> 55

irb(main):006:0> **1+2+3+4+5+6**

=> 55

# 約数の和

```
load("./divisible.rb")
```

```
def sod(k,n)
```

```
  if n >= 2
```

```
    if divisible(k,n)
```

```
      sod(k,n-1) + n
```

```
    else
```

```
      sod(k,n-1)
```

```
    end
```

```
  else
```

```
    1
```

```
  end
```

```
end
```

sod.rb

```
irb(main):004:0> sod(10,9)
```

```
=> 8
```

```
irb(main):005:0> 5+2+1
```

```
=> 8
```

```
irb(main):006:0> sod(28,27)
```

```
=> 28
```

```
irb(main):007:0> 14+7+4+2+1
```

```
=> 28
```

# 条件を満たす値を探す

```
load ("./divisible.rb")
```

```
def gd(k,n)
```

```
  if divisible(k,n)
```

```
    n
```

```
  else
```

```
    gd(k,n-1)
```

```
  end
```

```
end
```

```
gd.rb
```

```
irb(main):008:0> gd(6,5)
```

```
=> 3
```

```
irb(main):009:0> gd(6,4)
```

```
=> 3
```

```
irb(main):010:0> gd(6,3)
```

```
=> 3
```

## 練習3.5a)と4.1-4.2

- $x$  が  $y$  で割り切れることを判定する関数 `divisible(x,y)` を定義せよ。(divisible.rb)
- 素数とは、1 と自分自身しか約数がないような数である。上で定義した関数 `sod` を使って  $n$  が素数のときにのみ `true`, そうでないときに `false` となるような関数 `prime(n)` を定義せよ。(prime.rb)
- $n$  個から  $k$  個を選ぶ組み合わせ数  ${}_n C_k$  を求める `combination(n,k)` を定義せよ。(combination.rb)



# 練習4.11c)

- 関数  $tnpo(n)$  は  $n$  が偶数なら  $1/2$ , 奇数なら  $3$  倍して  $1$  加えた数を求めるものだった。数学者 Collatz はどんな整数  $n$  が与えられたときでも、この関数を使って数を変化させてゆくと、いずれ  $1$  になると予想した。例えば  $3$  から始めた場合は  $3 \Rightarrow 10 \Rightarrow 5 \Rightarrow 16 \Rightarrow 8 \Rightarrow 4 \Rightarrow 2 \Rightarrow 1$  といった具合に予想通りになっていることが確かめられる。そこで  $n$  から上の手順で数を変化させて  $1$  になるまでの回数を  $collatz(n)$  とする。例えば  $collatz(5) = 5$ ,  $collatz(16) = 4$  である。
  - $collatz(n)$  と  $collatz(tnpo(n))$  の関係を書け。
  - $collatz(n)$  を求める関数  $collatz(n)$  を定義せよ。

# Cantor Set

```
def cantor(n)
  a = make1d(3**n)
  subcantor(a, n, 0)
  a
end
```

大きさ  $3^{**n}$  の配列を作成。  
すべて 0 で初期化されている。

再帰的な手続き subcantor を  
座標 0 に対して呼び出す。

配列 a を返す。

```
def subcantor(a, n, x)
  if n==0
    a[x] = 1
  else
    subcantor(a, n-1, x)
    subcantor(a, n-1, x+2*3**(n-1))
  end
end
```

座標 x を起点として、  
n 次の Cantor set を  
配列 a に設定する。

n が 0 のときは、  
単に 1 を設定。

再帰呼び出し。  
起点に注意。

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
a:	0	0	0	0	0	0	0	0	0

cantor(2)

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
a:	0	0	0	0	0	0	0	0	0

cantor(2)  
subcantor(a,2,0)

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
a:	0	0	0	0	0	0	0	0	0

cantor(2)

subcantor(a,2,0)

subcantor(a,1,0)

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
a:	0	0	0	0	0	0	0	0	0

cantor(2)

subcantor(a,2,0)

subcantor(a,1,0)

subcantor(a,0,0)

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
a:	1	0	0	0	0	0	0	0	0

cantor(2)

subcantor(a,2,0)

subcantor(a,1,0)

subcantor(a,0,0)

a[0] = 1

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
a:	1	0	0	0	0	0	0	0	0

cantor(2)

subcantor(a,2,0)

subcantor(a,1,0)

subcantor(a,0,0)

a[0] = 1

subcantor(a,0,0+2\*3\*\*0)



	0	1	2	3	4	5	6	7	8
a:	1	0	1	0	0	0	0	0	0

cantor(2)

subcantor(a,2,0)

subcantor(a,1,0)

subcantor(a,0,0)

a[0] = 1

subcantor(a,0,0+2\*3\*\*0)

a[2] = 1

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
a:	1	0	1	0	0	0	0	0	0

cantor(2)

subcantor(a,2,0)

subcantor(a,1,0)

subcantor(a,0,0)

a[0] = 1

subcantor(a,0,0+2\*3\*\*0)

a[2] = 1

subcantor(a,1,0+2\*3\*\*1)

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
a:	1	0	1	0	0	0	0	0	0

cantor(2)

subcantor(a,2,0)

subcantor(a,1,0)

subcantor(a,0,0)

a[0] = 1

subcantor(a,0,0+2\*3\*\*0)

a[2] = 1

subcantor(a,1,0+2\*3\*\*1)

subcantor(a,0,6)

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
a:	1	0	1	0	0	0	1	0	0

cantor(2)

subcantor(a,2,0)

subcantor(a,1,0)

subcantor(a,0,0)

a[0] = 1

subcantor(a,0,0+2\*3\*\*0)

a[2] = 1

subcantor(a,1,0+2\*3\*\*1)

subcantor(a,0,6)

a[6] = 1

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
a:	1	0	1	0	0	0	1	0	0

cantor(2)

subcantor(a,2,0)

subcantor(a,1,0)

subcantor(a,0,0)

a[0] = 1

subcantor(a,0,0+2\*3\*\*0)

a[2] = 1

subcantor(a,1,0+2\*3\*\*1)

subcantor(a,0,6)

a[6] = 1

subcantor(a,0,6+2\*3\*\*0)

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
a	1	0	1	0	0	0	1	0	1

cantor(2)

subcantor(a,2,0)

subcantor(a,1,0)

subcantor(a,0,0)

a[0] = 1

subcantor(a,0,0+2\*3\*\*0)

a[2] = 1

subcantor(a,1,0+2\*3\*\*1)

subcantor(a,0,6)

a[6] = 1

subcantor(a,0,6+2\*3\*\*0)

a[8] = 1

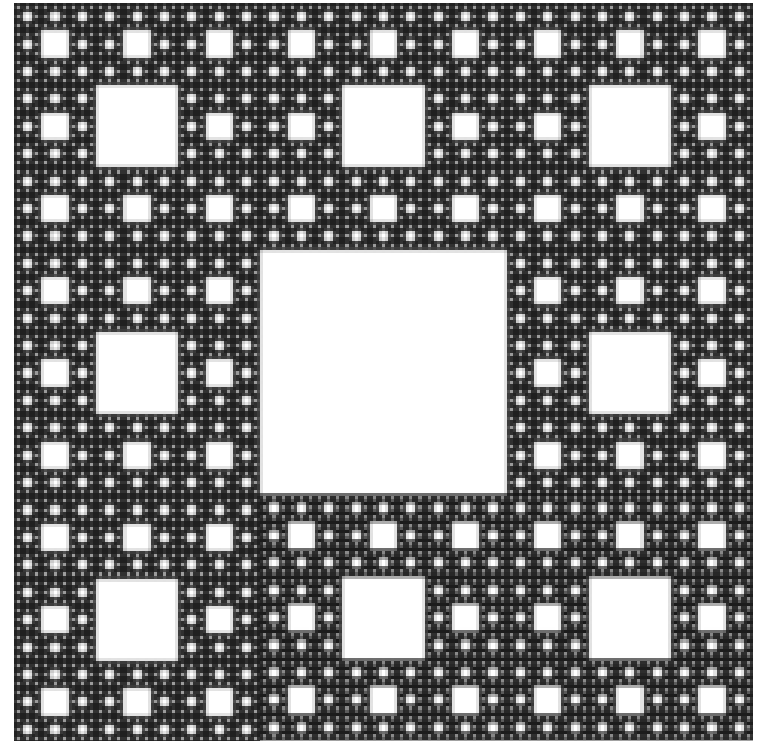
# Cantor Set

- 区間  $[0,1]$  の真ん中の  $1/3$  を除く。
- 残った二つの区間に対して、同じくことを行う。
- 同じことを無限に繰り返す。
- 残った点の集合が Cantor set。
- Cantor set の測度 (面積) は 0。
- しかし、濃度 (点の数) は、もとの区間  $[0,1]$  と同じ。

# 練習

Cantor set の 2 次元版。  
cf. Cantor dust

- Sierpinski のカーペット
  - $n$  次のカーペットは、縦横が  $3^n$  で、 $n-1$  次のカーペットを 8 枚敷き詰めて作られる。真ん中は空いている。0 次のカーペットは、縦横 1 の黒い正方形とする。(実際のプログラムでは、白黒が反転する。)





# carpet(n)

```
def carpet(n)
  a = make2d(3**n, 3**n)
  subcarpet(a, n, 0, 0)
  a
end
```

```
def subcarpet(a, n, x, y)
  if n==0
    a[y][x] = 1
  else
    ???
    ???
  end
end
```

# 進捗状況の確認

1. Sierpinski のカーペットができた(できた時点で投票してください)
2. まだ

Sierpinski のカーペットができた人は、練習3.5a)と4.1-4.2、練習4.11c)

# 配列・文字列と繰り返し --- 配列と繰り返しを使った 組み合わせ数の計算

$n \setminus k$	0	1	2	3	4	5	6
0	1						
1	1	1					
2	1	2	1				
3	1	3	3	1			
4	1	4	6	4	1		
5	1	5	10	10	5	1	
6	1	6	15	20	15	6	1

表 4.1: 組み合わせ数  ${}_n C_k$  の値

```
load ("./make2d.rb")
```

```
def combination_loop(n,k)
```

```
  c = make2d(n+1,n+1)
```

```
  for i in 0..n
```

```
    c[i][0] = 1
```

```
    for j in 1..(i-1)
```

```
      c[i][j] = c[i-1][j-1] + c[i-1][j]
```

```
    end
```

```
    c[i][i] = 1
```

```
  end
```

```
  c[n][k]
```

```
end
```

```
combination_loop.rb
```

$n \setminus k$	0	1	2	3	4	5	6
0	1						
1	1	1					
2							
3							
4							
5							
6							

$n \setminus k$	0	1	2	3	4	5	6
0	1						
1	1	1					
2	1						
3							
4							
5							
6							

$n \setminus k$	0	1	2	3	4	5	6
0	1						
1	1	1					
2	1	2					
3							
4							
5							
6							

$n \setminus k$	0	1	2	3	4	5	6
0	1						
1	1	1					
2	1	2	1				
3							
4							
5							
6							



$n \setminus k$	0	1	2	3	4	5	6
0	1						
1	1	1					
2	1	2	1				
3	1						
4							
5							
6							

$n \setminus k$	0	1	2	3	4	5	6
0	1						
1	1	1					
2	1	2	1				
3	1	3					
4							
5							
6							

$n \setminus k$	0	1	2	3	4	5	6
0	1						
1	1	1					
2	1	2	1				
3	1	3	3				
4							
5							
6							

$n \setminus k$	0	1	2	3	4	5	6
0	1						
1	1	1					
2	1	2	1				
3	1	3	3	1			
4							
5							
6							

$n \setminus k$	0	1	2	3	4	5	6
0	1						
1	1	1					
2	1	2	1				
3	1	3	3	1			
4	1	4	6	4	1		
5							
6							

$n \setminus k$	0	1	2	3	4	5	6
0	1						
1	1	1					
2	1	2	1				
3	1	3	3	1			
4	1	4	6	4	1		
5	1	5	10	10	5	1	
6							

$n \setminus k$	0	1	2	3	4	5	6
0	1						
1	1	1					
2	1	2	1				
3	1	3	3	1			
4	1	4	6	4	1		
5	1	5	10	10	5	1	
6	1	6	15	20	15	6	1

# Pascal の三角形

$n \setminus k$	0	1	2	3	4	5	6
0	1						
1	1	1					
2	1	2	1				
3	1	3	3	1			
4	1	4	6	4	1		
5	1	5	10	10	5	1	
6	1	6	15	20	15	6	1

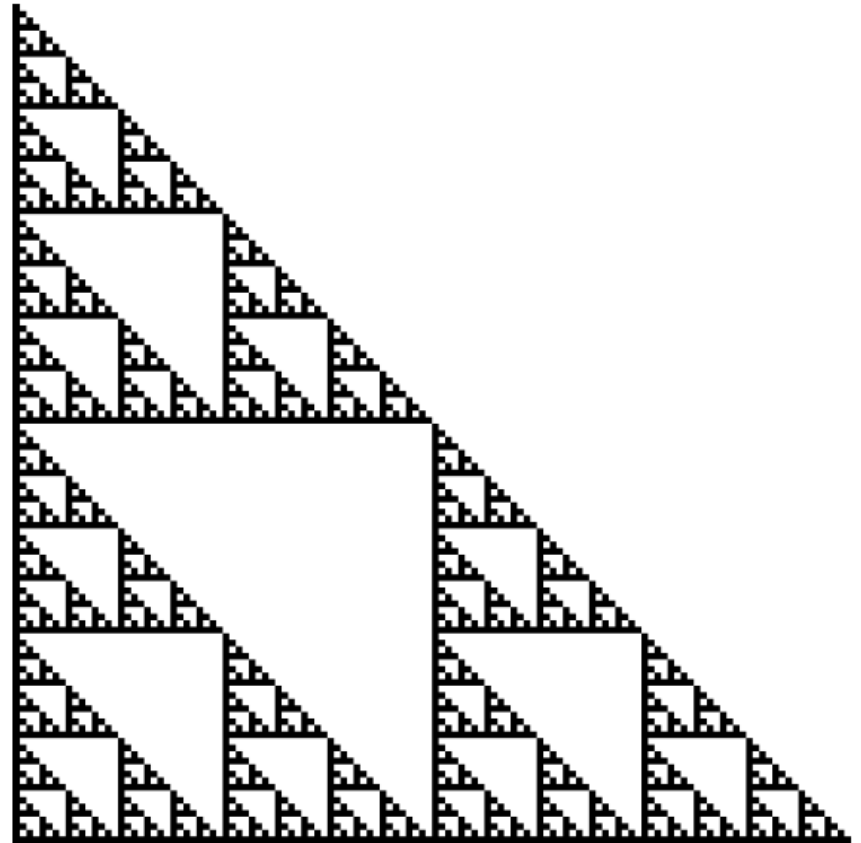


# Sierpinski の三角形

$n \setminus k$	0	1	2	3	4	5	6
0	1						
1	1	1					
2	1	0	1				
3	1	1	1	1			
4	1	0	0	0	1		
5	1	1	0	0	1	1	
6	1	0	1	0	1	0	1

# 練習4.15

- Sierpinski の三角形
  - 大きさ  $n*n$  で、 $i$  行  $j$  列目が  $i, j$  を 2 で割った余りになっているような配列を作る関数 `sierpinski(n)` を定義せよ。(見易さのために白黒を逆にしている。)
  - `sierpinski.rb` に。



# 言葉探し

```
def match(s,p)
  i=0
  w=p.length()
  while submatch(s,i,p,w) < w
    i = i + 1
  end
  i
end
```

0 1 2 3 4 5 6 7 8  
s: b a l a l a i k a

p: a l a i count 0

⊙ a ⊙ l ⊙ a i 3

a l a i 0

← i → ⊙ a ⊙ l ⊙ a ⊙ i 4

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
s:	b	a	l	a	l	a	i	k	a

	0	1	2	3
p:	a	l	a	i

submatch(s, 0, p, 4)

0 1 2 3 4 5 6 7 8  
s: 

b	a	l	a	l	a	i	k	a
---	---	---	---	---	---	---	---	---

0 1 2 3  
p: 

a	l	a	i
---	---	---	---

**submatch(s, 0, p, 4) => 0**

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
s:	b	a	l	a	l	a	i	k	a

	0	1	2	3
p:	a	l	a	i

submatch(s, 1, p, 4)

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
s:	b	a	l	a	l	a	i	k	a

	0	1	2	3
p:	a	l	a	i

`submatch(s, 1, p, 4) => 3`

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
s:	b	a	l	a	l	a	i	k	a

	0	1	2	3
p:	a	l	a	i

submatch(s, 2, p, 4)



	0	1	2	3	4	5	6	7	8
s:	b	a	l	a	l	a	i	k	a

	0	1	2	3
p:	a	l	a	i

**submatch(s, 2, p, 4) => 0**

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
s:	b	a	l	a	l	a	i	k	a

	0	1	2	3
p:	a	l	a	i

submatch(s, 3, p, 4)

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
s:	b	a	l	a	l	a	i	k	a

	0	1	2	3
p:	a	l	a	i

`submatch(s, 3, p, 4) => 4`

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
s:	b	a	l	a	l	a	i	k	a

	0	1	2	3
p:	a	l	a	i

$\text{submatch}(s, 3, p, 4) \Rightarrow 4$

$i==3$  のときに、 $\text{submatch}(s, i, p, w) < w$  が false になる

```
def submatch (s,i,p,w)
```

```
  j = 0
```

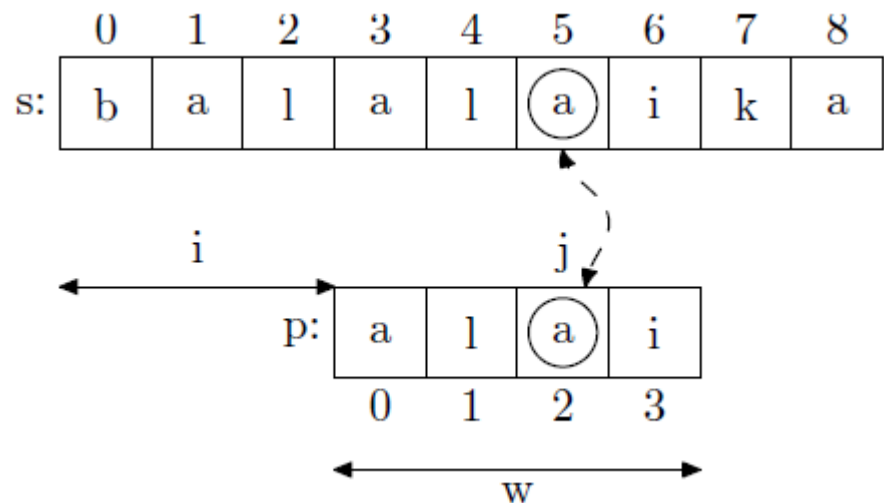
```
  while j < w && s[(i+j)..(i+j)] == p[j..j]
```

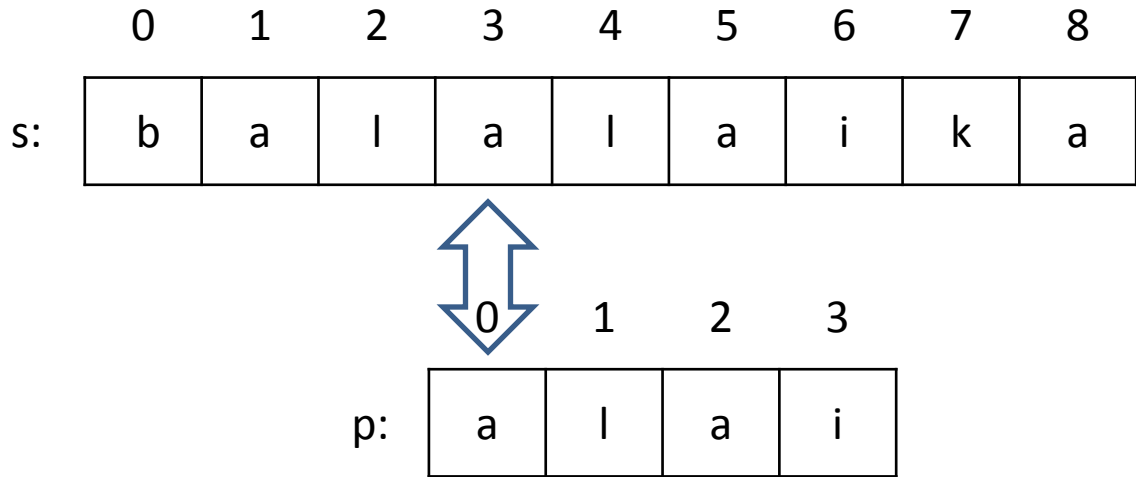
```
    j = j + 1
```

```
end
```

```
  j
```

```
end
```



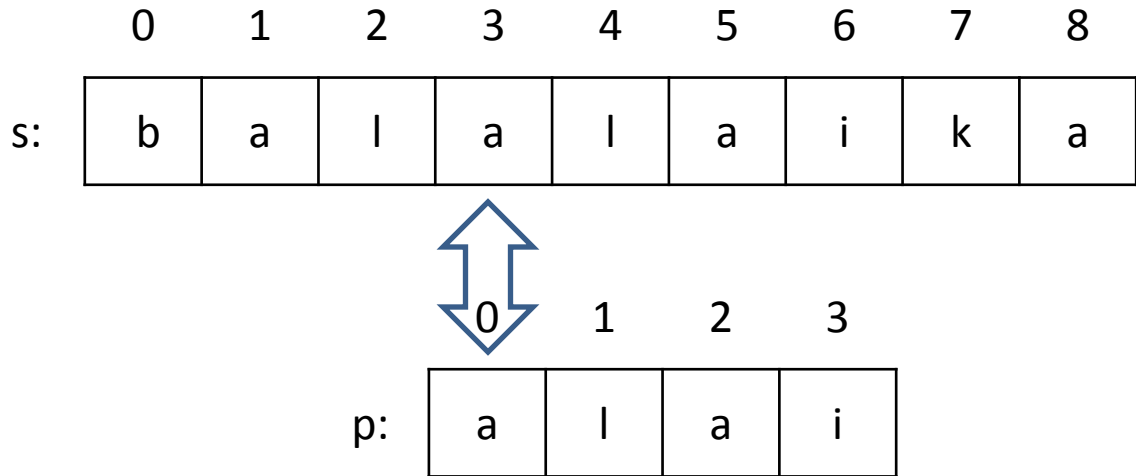


`submatch(s, 3, p, 4)`

`i==3 w==4`

`j==0`

`j < w && s[(i+j)..(i+j)] == p[j..j]`

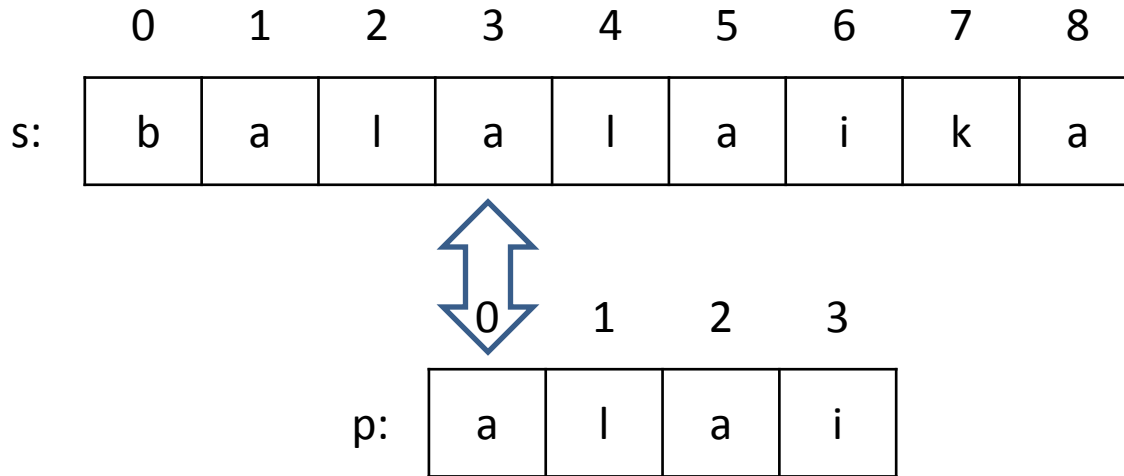


submatch(s, 3, p, 4)

i==3 w==4

j==0

$j < w \ \&\& \ \underline{s[(i+j)..(i+j)]} == \underline{p[j..j]}$   
 $\Rightarrow \text{"a"} \qquad \qquad \qquad \Rightarrow \text{"a"}$



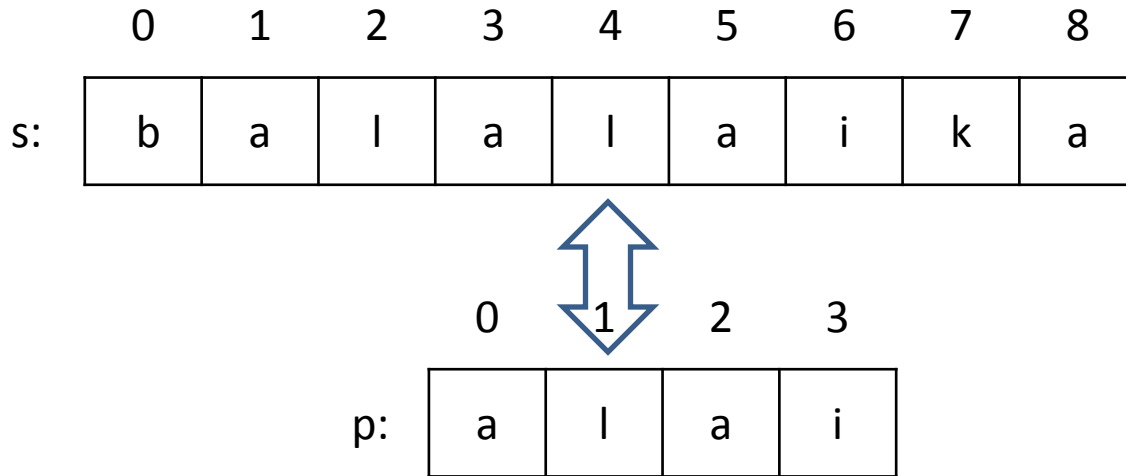
submatch(s, 3, p, 4)

i==3 w==4

j==0

$j < w \ \&\& \ s[(i+j)..(i+j)] == p[j..j] \Rightarrow \text{true}$



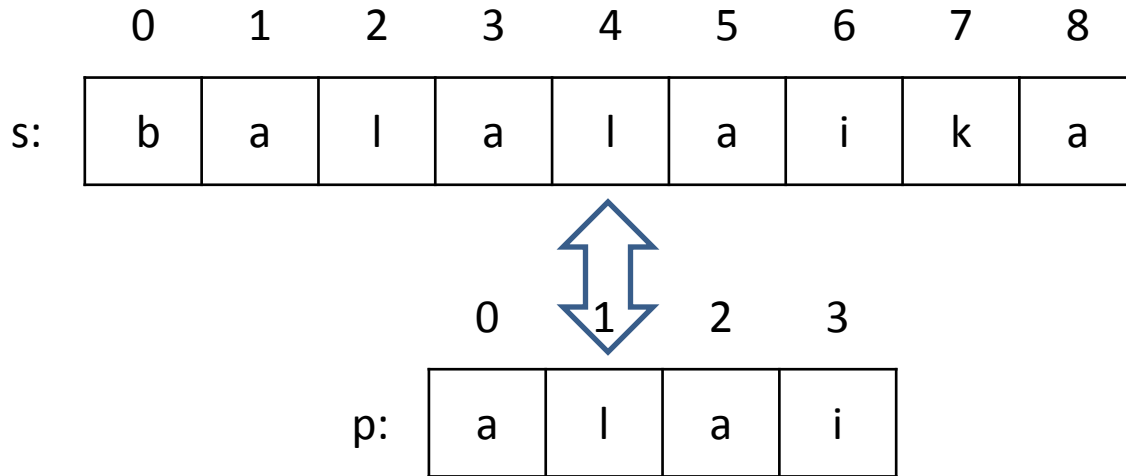


`submatch(s, 3, p, 4)`

`i==3 w==4`

`j==1`

`j < w && s[(i+j)..(i+j)] == p[j..j]`

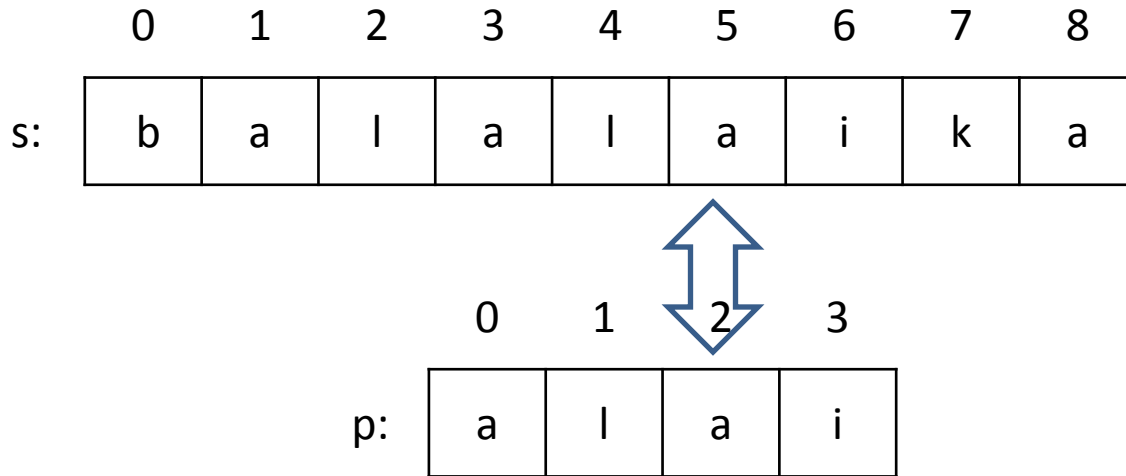


`submatch(s, 3, p, 4)`

`i==3 w==4`

`j==1`

`j < w && s[(i+j)..(i+j)] == p[j..j] => true`

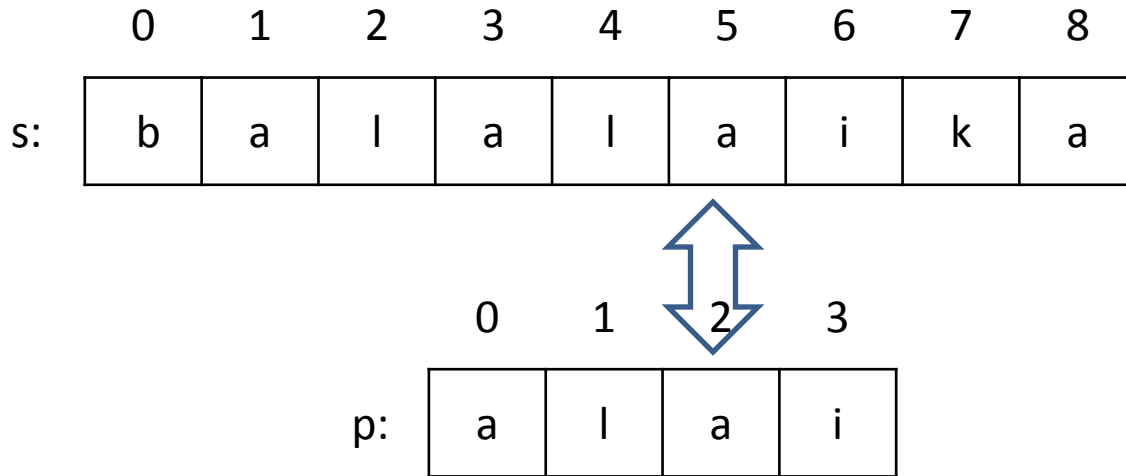


`submatch(s, 3, p, 4)`

`i==3 w==4`

`j==2`

`j < w && s[(i+j)..(i+j)] == p[j..j]`

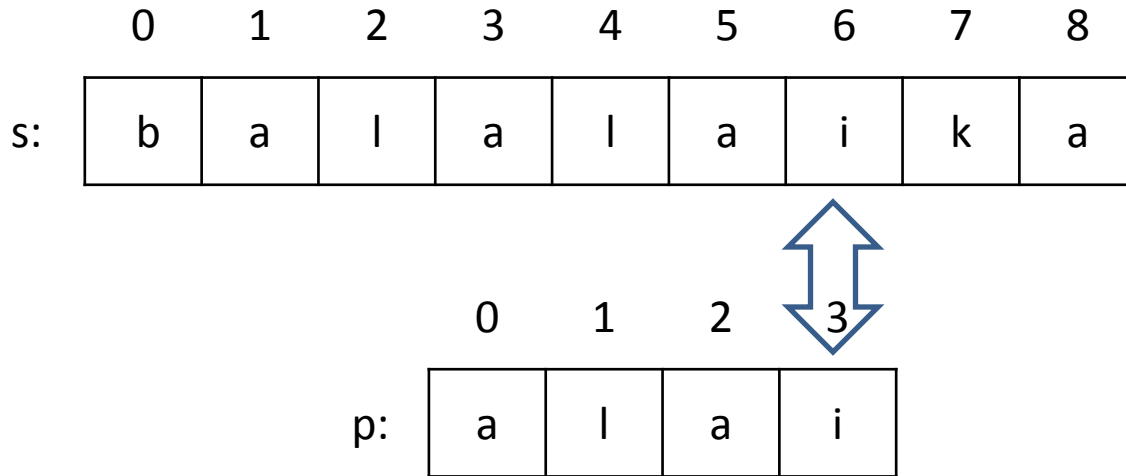


`submatch(s, 3, p, 4)`

`i==3 w==4`

`j==2`

`j < w && s[(i+j)..(i+j)] == p[j..j] => true`

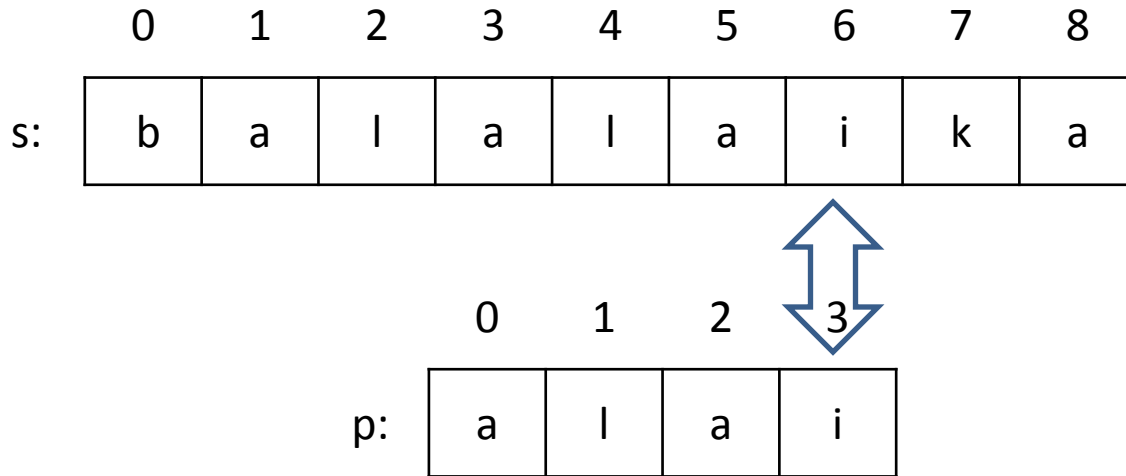


**submatch(s, 3, p, 4)**

**i==3 w==4**

**j==3**

**j < w && s[(i+j)..(i+j)] == p[j..j]**

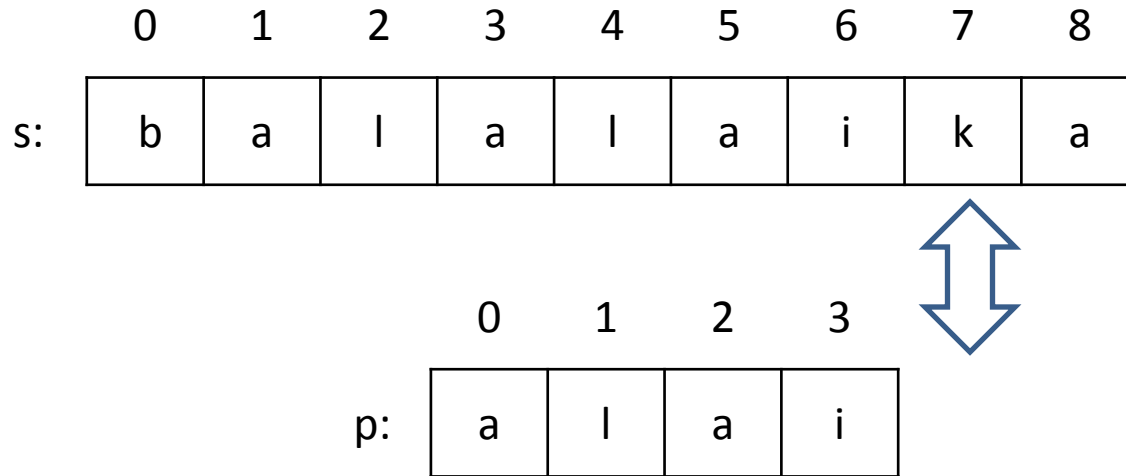


`submatch(s, 3, p, 4)`

`i==3 w==4`

`j==3`

`j < w && s[(i+j)..(i+j)] == p[j..j] => true`

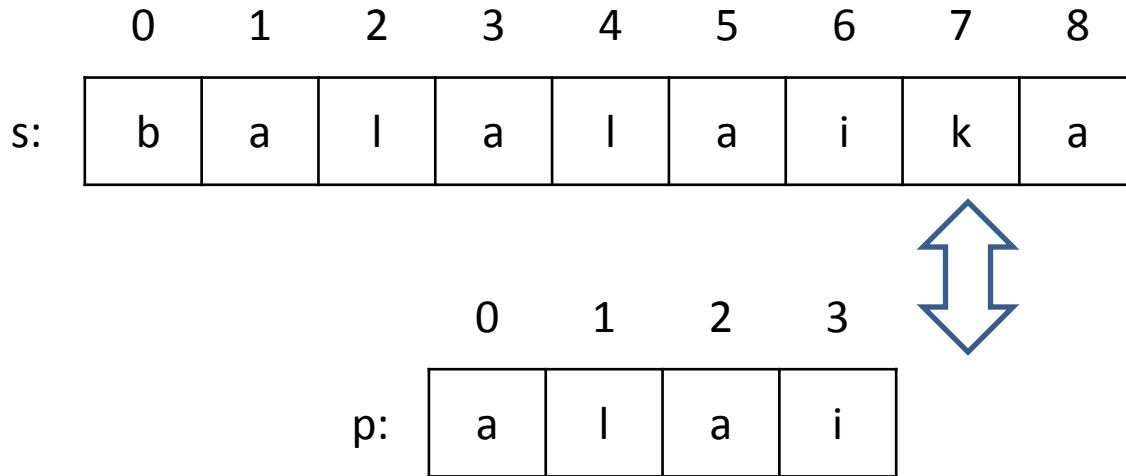


`submatch(s, 3, p, 4)`

`i==3 w==4`

`j==4`

`j < w && s[(i+j)..(i+j)] == p[j..j]`



submatch(s, 3, p, 4)

i==3 w==4

j==4

$j < w \ \&\& \ s[(i+j)..(i+j)] == p[j..j] \Rightarrow \text{false}$



	0	1	2	3	4	5	6	7	8
s:	b	a	l	a	l	a	i	k	a

	0	1	2	3
p:	a	l	a	i



submatch(s, 3, p, 4)

i==3 w==4

j==4

$j < w \ \&\& \ s[(i+j)..(i+j)] == p[j..j] \Rightarrow \text{false}$

$j < w$  が false なので  
 $s[(i+j)..(i+j)] == p[j..j]$  は  
 検査されない

## 練習4.16

- `match` の定義では `s` 中に `p` が必ず現われることを仮定していた。`p` が現われない場合に `-1` と答える `match_safe(s,p)` を定義せよ。  
(`match_safe.rb`)

## 4.4 定義のまとめ

条件を満たすまでの繰り返し:  $\boxed{\text{式}}$  が成り立つ間  $\boxed{\text{命令}_1}$  から  $\boxed{\text{命令}_n}$  を毎回実行する繰り返しは次のように書く。

```
while  $\boxed{\text{式}}$   
   $\boxed{\text{命令}_1}$   
   $\vdots$   
   $\boxed{\text{命令}_n}$   
end
```

# 練習問題確認プログラム

- ex04.rb (練習4.1-4.3と4.6-4.11と4.13b)と4.14-4.16)の結果を以下のアドレスに送れ。

[is-komaba@lyon.is.s.u-tokyo.ac.jp](mailto:is-komaba@lyon.is.s.u-tokyo.ac.jp)

- Subject:欄は、

[is-komaba](#)

としてください。

- 〆切: **12月XX日**

– 練習問題確認プログラムの結果は出席点の一部とします。結果の内容は問いません。(習得状況を知りたい。)