コンピュータサイエンス第2 アルゴリズム:ソート(整列)

南出 靖彦

第2回

アルゴリズム (algorithm)

アルゴリズムとは

- ▶ 計算手順
- ▶ 目標を計算を達成する計算方法
- ▶ 良いアルゴリズム ⇔ 効率の良いアルゴリズム
 - ▶ 計算時間が短い

整数に関するアルゴリズム

- ▶ 指数関数
- ▶ 最小公倍数
- ▶ フィボナッチ数
- ▶ n 番目の素数
- **....**

指数関数:二つのアルゴリズム

▶ 単純なアルゴリズム

$$n^k = n * n^{k-1}$$

- ⇒ k に比例した計算時間
- ▶ 工夫したアルゴリズム

$$n^{2k} = (n^2)^k$$

$$n^{2k+1} = n \times (n^2)^k$$

 $\Rightarrow \log_2 k$ に比例した計算時間

注意:大きい数に対しては、本当は掛け算や割り算などの演算が定数時間ではできないので、 上の計算時間は単純化しすぎ

```
▶ 単純なアルゴリズム
  def exp1(n,k)
    r = 1
    for i in 1..k
     r = n * r
    end
    return r
  end
工夫したアルゴリズム
  def exp2(n,k)
    if k == 0
      return 1
    else
      if k % 2 == 0
       exp2(n*n, k/2)
      else
       n * exp2(n*n, k/2)
      end
    end
  end
```

Ruby を対話的に使って試してみよう: irb

```
対話的 (Interactive) Ruby: irb
$ irb
irb(main):001:0>1+2*3
=> 7
irb(main):010:0> load "exp.rb" # プログラムを読み込む
=> true
irb(main):002:0> exp1(2,10)
=> 1024
irb(main):003:0> exp2(2,10)
=> 1024
第2引数が非常に大きいと実行時間の差がわかる
irb(main):006:0 > exp1(2,100000)
. . . .
irb(main):006:0 > exp2(2,100000)
irb の終わり方
irb(main):006:0> exit
```

フィボナッチ数:計算時間

fib(n): n 番目のフィボナッチ数

$$fib(0) = 0$$

 $fib(1) = 1$
 $fib(n+2) = fib(n+1) + fib(n) \quad (n \ge 2)$

F(n): fib(n) を実行した時に、関数 fib 何回呼ばれるか

$$F(0) = 1$$

 $f(1) = 1$
 $F(n+2) = F(n+1) + F(n) + 1 \quad (n \ge 2)$

展開して計算すると

$$F(n+2) = F(n+1) + F(n) + 1 = (F(n) + F(n-1) + 1) + F(n) + 1$$

> $2 \times F(n)$

計算時間: $F(n) \ge 2^{\frac{n}{2}} (n \ge 6 \text{ の時})$

▶ n が少し大きくなると計算時間が長すぎる

フィボナッチ数:計算時間

```
irb(main):009:0> load "fib.rb"
irb(main):009:0> fib(10)
=> 55
irb(main):010:0> fib(20)
=> 6765
irb(main):011:0> fib(30)
=> 832040
irb(main):012:0> fib(50)
止まらないので、Ctrl-Cで止めてください。
```

注意:動的計画法の考え方を用いるアルゴリズムで、fib(n) を n に比例する時間で計算できる

ソート (整列)

問題:

- ▶ 入力: 数列 ⟨*a*₁, *a*₂,..., *a*_n⟩
- ▶ 出力: 入力を並べ替えた ⟨b₁, b₂,..., b_n⟩
 - ▶ $b_1 \leq b_2 \leq \cdots \leq b_n$ が成り立つ

例:

- - ▶ 入力に同じ値が複数個あってもよい.

アルゴリズム (algorithm)

アルゴリズムとは

- ▶ 計算手順
- ▶ 目標を計算を達成する計算方法
- ▶ 良いアルゴリズム ⇔ 効率の良いアルゴリズム
 - ▶ 計算時間が短い

例えば、ソートには色々なアルゴリズムがある.数列の長さを n とする.

- ▶ バブルソート:計算時間が n² に比例
- ▶ マージソート:計算時間が n log n に比例
- •

ソーティングゲーム

ウェブブラウザ上でソーティングゲームをやってみよう.

- ▶ http:
 - //www.e.gsic.titech.ac.jp/~kashima/SortGame/cs.html
 - ▶ まずは、「ランダム5枚」でやってみて、一般的な解法を考えよ。
 - ▶ 特に比較回数(画面左上に表示される)がなるべく少ない方法を考えよ。 平均してどの程度の比較回数で解くことができるだろうか?
 - ▶ 効率の良い方法を考えたら「ランダム8枚」でよってみよう。

バブルソート (bubble sort)

以下を k = n, (n-1), ..., 2 に対して順に行う.

- ▶ $\langle a_1, a_2, \dots, a_k \rangle$ に対して次のバブル手続き行う (パスと呼ぶことにする)
 - 1. まず a_1 と a_2 の値を比較して、逆転していたら (つまり $a_1 > a_2$ だったら) この二要素を交換する
 - 2. 次に a_2 と a_3 の値を比較して逆転していたら交換する.
 - 3. このような隣接要素の比較・交換作業を「 a_{k-1} と a_k 」まで続ける
 - 4. k 個の中の最大値が a_k に浮かび上がってくる.

例:バブルソート

バブルソート:要素の交換

```
# 配列 a の i 番目と j 番目の要素を交換
def swap(a, i, j)
  tmp = a[i]
  a[i] = a[j]
  a[j] = tmp
  return a
end
```

バブルソート:バブル手続き

 $\langle a_1, a_2, \ldots, a_k \rangle$ に対して次のバブル手続き行う

- 1. まず a_1 と a_2 の値を比較して、逆転していたら (つまり $a_1 > a_2$ だったら) この二要素を交換する
- 2. 次に a_2 と a_3 の値を比較して逆転していたら交換する.
- 3. このような隣接要素の比較・交換作業を $[a_{k-1}]$ と a_k 」まで続ける
- 4. i 個の中の最大値が a_k に浮かび上がってくる.

```
# 配列 a の先頭から k 個の要素にバブル手続きを行う
# a[0] ~ a[k-1]
def bubble(a, k)
  for i in 0..(k-2)
    if a[i] > a[i+1]
        swap(a, i, i+1)
    end
  end
  return a
end
```

バブルソート: 実行例

```
$ irb
irb(main):001:0> load "bubble_sort.rb"
irb(main):004:0> swap([0,1,2],0,2)
=> [2, 1, 0]
irb(main):012:0> bubble([3,2,4,1],4)
=> [2, 3, 1, 4]
```

バブルソート:全体

```
以下を k = n, (n-1), ..., 2 に対して順に行う.
 ▶ ⟨a<sub>1</sub>, a<sub>2</sub>,..., a<sub>k</sub>⟩ に対して次のバブル手続き行う
# 配列 a をバブルソートで整列
def bubble_sort(a)
  k = a.length
  while (k > 1)
    bubble(a, k)
    k = k - 1
  end
  return a
end
実行例
irb(main):016:0> bubble_sort([3,2,4,1])
=> [1, 2, 3, 4]
```

バブルソート:二重ループ

```
手続き bubule の定義を, bubble_sort の中で展開する
⇒ 二重ループを持つプログラムになる
# 配列 a をバブルソートで整列
def bubble_sort(a)
 k = a.length
 while (k > 1)
   for i in 0..(k-2)
     if a[i] > a[i+1]
       swap(a, i, i+1)
     end
   end
   k = k - 1
 end
 return a
end
```

バブルソート:比較回数

$$i = k$$
 の時

- ▶ a₁ と a₂ の比較
- ▶ a₂ と a₃ の比較
- **...**
- ▶ a_{k-1} と a_k の比較
- ⇒ k-1回比較を行う

$$i=n,(n-1),\ldots,2$$
 に対して \cdots なので

合計の比較回数 =
$$(n-1)+(n-2)+\cdots+1$$

= $\frac{n(n-1)}{2}$

挿入ソート (insertion sort)

以下を $k=2,3,\ldots,n$ に対して順に行う.

- 1. すでに $\langle a_1, a_2, \ldots, a_{k-1} \rangle$ は整列している.
- 2. その列の適切な位置へ a_k を挿入することで、結果として左から k 個を整列させる.
- 3. 挿入結果を改めて $\langle a_1, a_2, \ldots, a_k \rangle$ と呼ぶ.

例

$$a_1$$
 a_2 a_3 a_4 a_5 7 3 2 4 6 $k=2$ の時, 3 を挿入 3 7 2 4 6 $k=3$ 2 3 7 4 6 $k=3$ 2 3 4 7 6 2 3 4 6 7

```
# a[0] \sim a[k-2] が整列済み、a[k-1] を挿入
def insert(a, k)
  tmp = a[k-1]
  i = k-2
  while i \ge 0 \&\& a[i] > tmp
    a[i+1] = a[i]
   i = i - 1
  end
  a[i+1] = tmp
  return a
end
例: k = 5
 a[0]
       a[1]
            a[2]
                          a[3]
  2
                 5
                                         tmp = 4
         3
                 5
  2
                                         i = 3
          3
                 5
                                     7
                                         i = 2
  2
                 5
  2
          3
                           5
                                         i = 1
                                         a[1] \leq tmp, tmp を a[2] に代入
                           5
                                     7
          3
                                              ◆□→ ←問→ ←団→ ←団→ □
```

挿入ソート:プログラム全体

以下を k = 2, 3, ..., n に対して順に行う.

- 1. すでに $\langle a_1, a_2, \ldots, a_{k-1} \rangle$ は整列している.
- 2. その列の適切な位置へ a_k を挿入することで、結果として左から k 個を整列させる.
- 3. 挿入結果を改めて $\langle a_1, a_2, \ldots, a_k \rangle$ と呼ぶ.

```
def insertion_sort(a)
  for k in 1..a.length
    insert(a, k)
  end
  return a
end
```

挿入ソート:実行例

```
irb(main):004:0> insert([1,3,7,2],4)
insert([1,3,7,2],4)
=> [1, 2, 3, 7]
irb(main):005:0> insert([1,3,7,6,2],4)
insert([1,3,7,6,2],4)
=> [1, 3, 6, 7, 2]
irb(main):002:0> insertion_sort([3,2,5,1,4])
=> [1, 2, 3, 4, 5]
```

選択ソート (selection sort)

以下を k = 1, 2, 3, ..., n-1 に対して順に行う.

1. すでに $\langle a_1, a_2, \ldots, a_{k-1} \rangle$ は整列している. さらに,以下が成り立つ.

$$a_{k-1} \leq a_j \ (j \geq k)$$

- $2. \langle a_k, a_{k+1}, \ldots, a_n \rangle$ の最小値のインデクス i を見つける
- 3. a_i と a_k を交換する
- 4. $\langle a_1, a_2, \ldots, a_k \rangle$ は整列している.

$$a_k \leq a_j \ (j \geq k+1)$$

選択ソート: プログラム概略

```
# a[k] \sim a[n-1] の最小値のインデックスを返す
# total = a.length
def find_min(a, k)
 min = a[k]
 index = k
 for i in k+1..a.length-1
   # ここを埋める
 end
 return index
end
# 配列 a を選択ソートで整列する
def selection_sort(a)
 for k in 0..a.length-2
   # ここを埋める
 end
 return a
end
```

選択ソート: 実行例

```
irb(main):020:0> find_min([7,5,2,4,6,3],0)
find_min([7,5,2,4,6,3],0)
=> 2
irb(main):021:0> find_min([7,5,2,4,6,3],3)
find_min([7,5,2,4,6,3],3)
=> 5
irb(main):023:0> selection_sort([7,5,2,4,6,3])
=> [2, 3, 4, 5, 6, 7]
```

【課題2】: 選択ソート

選択ソートを完成し、プログラムを OCWi の課題提出機能で提出せよ。

- ▶ 締め切り: 12月19日午前10:40
 - ▶ 12月19日 午後9:00までの提出は採点しますが、大きく減点します.
- ▶ 提出するファイル: selection_sort.rb